

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 06-214862

(43)Date of publication of application : 05.08.1994

(51)Int.Cl.

G06F 12/00  
G06F 13/00

(21)Application number : 05-003835

(71)Applicant : HITACHI LTD

(22)Date of filing : 13.01.1993

(72)Inventor : SATOMI SHIGEKI  
ONO NAOO  
OKA MASAMI

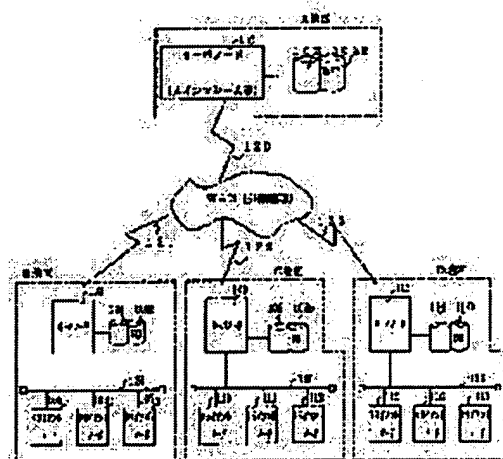
## (54) DOCUMENT ACCESS METHOD FOR CLIENT/SERVER SYSTEM

### (57)Abstract:

**PURPOSE:** To completely and surely protect security by performing the access control of a document file provided in a server node in the unit of a user and the unit of an area in a document.

**CONSTITUTION:** A server node 101 of a host center in a block A is provided with a document file 102 to be managed at the host center. A server node 103 in a block B is also provided with a document file 104. A user managing table and a document managing table are incorporated in the document file 104, and the access right for each of read, update and print is set in the unit of the user and a prescribed area in the document.

When document access requests are received from client nodes 105, 106 and 107, the server node 103 judges whether the user requesting the access can access the area in the document requested with the access or not by collating the user managing table and the document managing table. Other server nodes 108 and 113 are similarly operated as well.



## \* NOTICES \*

JP0 and INPIT are not responsible for any damages caused by the use of this translation.

1.This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.

2.\*\*\*\* shows the word which can not be translated.

3.In the drawings, any words are not translated.

---

## CLAIMS

---

[Claim(s)]

[Claim 1]A server node which possesses a document file and provides service of read in of a document, updating, printing, etc., It is a document accessing method in a client/server system which comprises a client node which sends a user's service request to a server node, and receives offer of service, A user management table in which said server node manages the right to access according to service to a document file for every user, If it has a documentation management table which manages the right to access according to service for every predetermined region of a document file and a user's service request is received from a client node, A document accessing method judging whether said user management table and a documentation management table are compared, and service which the user concerned demands can be provided.

[Claim 2]In a stage the right to access of said user management table and a documentation management table two or more, respectively a level part opium poppy and a server node, The document accessing method according to claim 1 characterized by providing service according to an access right level of the user concerned, and an access right level of the field of the document concerned concerned to a user's service request.

[Claim 3]A user management table right-to-access management table in which said server node manages the right to access according to service for every user to said user management table, It has a documentation management table right-to-access management table which manages a right of the right to access according to service for every predetermined region to said documentation management table, If a service request of said user management table of a user or said documentation management table is received from a client node, Said user management table right-to-access management table or said documentation management table right-to-access management table is referred to, Claim 1 judging whether service which a user demands about said user management table or said

documentation management table can be provided, or a document accessing method given in 2.

---

[Translation done.]

## \* NOTICES \*

JPO and INPIT are not responsible for any damages caused by the use of this translation.

- 1.This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
- 2.\*\*\*\* shows the word which can not be translated.
- 3.In the drawings, any words are not translated.

---

## DETAILED DESCRIPTION

---

[Detailed Description of the Invention]

[0001]

[Industrial Application]The server node which this invention possesses a document file and provides service of the read in of a document, updating, printing, etc., A user's service request is sent to a server node, and it is related with the document accessing method in the client/server system which comprises a client node which receives offer of service.

[0002]

[Description of the Prior Art]Conventionally, in text editing devices, such as a word processor, JP,1-243172,A has like a statement a document inner area access control system which forbade change of the part in a document, for example. In this method, as the right to access can be set as the area unit of the text which constitutes a document, a figure, a picture, a table, etc., the writing of the information which others cannot change into the document which two or more users share is enabled. A right-to-access check is judged with the right-to-access flag of a user's password input and a document inner area, and is carried out as [ make / selectively / to specific data / writing ].

[0003]

[Problem(s) to be Solved by the Invention]In above-mentioned conventional technology, since access control is performed about the write-in right of a document, only the writing to a specific user's specific region is permitted, and the other writing can be forbidden, but nothing is taken into consideration about reading of a document and printing. For this reason, in the case of a screen display of a document, and printing, without regulating anything, All Users can read a whole sentence document, or it can print. When the user who uses like a word processor is specified to some extent and this is limited, it is satisfactory like the left, but like a client/server system, In providing various services, such as read in of a document, updating, and printing, to many users under an open system environment, there is a problem.

[0004]In a client/server system, the purpose of this invention to the document file which a server node possesses the read in of a user unit and the predetermined region unit in a document, and by writing in (updating) and permitting printing etc., Unlawful access by the inaccurate user under an open system environment is prevented nearly thoroughly, and it is in realizing management of security easily.

[0005]

[Means for Solving the Problem]To achieve the above objects, an invention of claim 1, A server node which possesses a document file and provides service of read in of a document, updating, printing, etc., In a client/server system which comprises a client node which sends a user's service request to a server node, and receives offer of service, a server node, A user management table which manages the right to access according to service to a document file for every user, If it has a documentation management table which manages the right to access according to service for every predetermined region of a document file and a user's service request is received from a client node, It is judged whether said user management table and a documentation management table are compared, and service which the user concerned demands can be provided.

[0006]An invention of claim 2 in a stage the right to access of said user management table and a documentation management table two or more, respectively a level part opium poppy and a server node, Service according to an access right level of the user concerned and an access right level of the field of the document concerned concerned is provided to a user's service request.

[0007]A user management table right-to-access management table which manages the right to access according to service for every user [ further as opposed to / invention / of claim 3 / said user management table in a server node ], It has a documentation management table right-to-access management table which manages a right of the right to access according to service for every predetermined region to said documentation management table, If a service request of said user management table of a user or said documentation management table is received from a client node, It is judged whether with reference to said user management table right-to-access management table or said documentation management table right-to-access management table, service which a user demands about said user management table or said documentation management table can be provided.

[0008]

[Function]It reads into the user management table and documentation management table of a server node for every field of every user and a document, and the right to access, such as writing and printing, is set to them. This server node receives the document access request from a client node, It performs setting [ poke ] a documentation management table and a user management table, and the user who demanded service, i.e., access, judges whether the

document inner area of which access was required can be accessed, and returns the result to a client node. In the range (it can access (read in / writing / printing).) which the user restricted to the document inner area to which access was permitted, and was permitted by this That is, access control, such as read in of the document in an open system environment, writing, and printing, is realizable for a document inner area unit and a user unit.

[0009]

[Example]Hereafter, a drawing explains one example of this invention in detail.

[0010]In drawing 1, it is a network block diagram of a client/server system showing one example of this invention. Here, a host center is located in A area and the server node 101 is installed. This server node 101 is a mainframe host computer etc., and has the backup file 102B of the file 102 and this file 102 about the document which carries out host center management. The server node 103 is installed in B area, and it has the document file 104 and its backup file 104B. The server nodes 103 are a personal computer, a workstation, etc. This server node 103 is connected with the client nodes 105, 106, and 107 by the circuits 124, such as LAN. The client nodes 105, 106, and 107 are also a personal computer, a workstation, etc. Similarly, the server nodes 108 and 113 have the document files 109 and 114 and the backup files 109B and 114B, and C area, D area, and B area are connected with the client nodes 110-112, 115-117 by the circuits 125 and 126, such as LAN, respectively.

[0011]The server node 101 of A area is connected by the server node 103, the circuit 120 - WAN (public network etc.) - the circuit 121 of B area, The server nodes 108 and 113 of C area and D area are the circuit 120 - WAN (public network etc.) - the circuit 122, the circuit 120 - WAN (respectively connected by a public network" - the circuits 123.) similarly. Communication lines are ISDN, DDX-C, DDX-P, a dedicated line, etc.

[0012]Below, the client/server system of B area is made into an example, and the example of the documentation management of a server node and a user, a client node, and a server node of operation is explained in full detail.

[0013]Drawing 10 is the user ID / password management table 1000 on the document file 104 which B area server node 103 has. In drawing 10, the user ID/password of All Users who can access the document file which the server node 103 manages are registered into user ID / password management table 1000.

For every user ID / password, it reads and the right to access of updating and printing is set up on the four-step levels P1-P4.

For example, the level with which a strictly confidential document can also access P1, the level with which the confidential document except dense can access P2 very much, the level with which the confidential to the outside of the company document can access P3, and P4 are the levels etc. which can access only a regulation non-document. The time of the initial registration date of user ID/password, a registrant, and the newest change time and a change person can

be set to this user ID / password management table 1100.

[0014]Drawing 11 is the right-to-access management table 1100 of the document in the document file 104 of B area server node 103.

The right to access of the document which the server node 103 of B area manages is set up. In drawing 11, for every fields, such as a file basis, a page unit, a sentence, a figure, a clause, a unit, a document is read and can set up the access right level of updating and printing. The access right level of strictly confidential treatment and P2 is [ confidential to the outside of the company treatment and P4 ] regulation-less treatment etc. secret treatment and P3 those with four step, and P1, for example. The existence of a display of the handling messages (for example, "strictly confidential"" confidential to the outside of the company" etc.) on a display screen or printing paper can be set up. Furthermore, setting out of a document and the owner of a file can also be performed.

[0015]Drawing 12 is the right-to-access management table 1200 of the user ID/password management table on the document file 104 of B area server node 103. This sets the access rights (a display, change, printing, etc.) to the user ID / password management table 1000 of drawing 10 as a four-step level for every user ID / password. For example, the right level can treat [ two ] the right to access of four PQ4 level which can treat the right to access of PQin which one can treat the right to access of PQ1 level 2 level and which can treat the right to access of three PQ3 level. The system administrator of the server node 103 side sets this up beforehand.

[0016]Drawing 13 is the right-to-access management table 1300 of the document right-to-access management table on the document file 104 of B area server node 103.

The access rights (a display, change, printing, etc.) to the document right-to-access management table 1100 of drawing 11 are set as a four-step level.

Right levels are an access right level of P plane 1 this [ 1 / Q ], an access right level with Q2 [ equivalent to P2 ], an access right level of P three-phase-circuit this [ 3 / Q ], an access right level with Q4 [ equivalent to P4 ], etc., for example. The system administrator of the server node 103 side also sets this up in accordance with the in-house document handling rule beforehand.

[0017]The user ID/password management table as drawing 10 - drawing 13 also with same A area, C area, and D area server nodes 101, 108, and 113, It has respectively a right-to-access management table of a document, a right-to-access management table of user ID/password management table, and a right-to-access management table of a document right-to-access management table on the document files 102 and 109 and 114.

[0018]If a user's access requests are received from the client nodes 105-107, the server node 103 of B area will read the management table of drawing 10 - drawing 13 from the document file 104 if needed, and will transmit a document, a table, and required directions to a client

node. In the following explanation, a client node sets to 105 and user ID makes a user the thing of NW101.

[0019]Drawing 2 thru/or drawing 4 are flow charts which show the example of user NW101 in case a user reads a document, the client node 105, and the server nodes 103 and 101 of operation.

[0020]First, when user NW101 of the client node 105 reads a document, user NW101 switches on a power supply to the client node 105 (201), and starts an initial screen (202). Thereby, the client node 105 displays the message of the input request of user ID/password on a screen (203). Shortly after user NW101 enters self-user ID / password (204), the client node 105 transmits the entered user ID/password to the server node 103 (205).

[0021]The server node 103 receives user ID/password, reads user ID / password management table 1000 (drawing 10) from the document file 104 (206), and performs the consistency check of user ID/password (207, 207'). When compatibility cannot be taken, the server node 103 transmits that access of a document cannot be performed to the client node 105 in the user ID/the password concerned (208). The client node 105 receives the message from the server node 103, and displays this on a screen (209). On the other hand, in order to cope with it when the compatibility of user ID/password is able to be taken, and the target document may be managed in the host center, the server node 103 transmits user ID/password to the server node 101 of A area host center.

[0022]A area server node 101 will confirm whether applicable user ID / password is registered on the document file 102 which he manages, if user ID/password is received (210) (211, 212). And if A area server node 101 is not registered on the document file 102, Transmit that to B area server node 103 (212), and in order to judge, whether if registered, it is a document which the user ID/the password concerned can access, From the document file 102, read the right-to-access management table of a document, make it associate with acquired user ID/password management table, it is made to associate, and a resulting table is created (213). Furthermore, A area server node 101 judges the document which it is made to associate and an applicable user can access based on a resulting table, and transmits an applicable document list to B ground server node 103 (214). It is created by the server node 101 and compares, and the form of a resulting table and a document list is created by the below-mentioned server node 103, is compared, and is fundamentally [ as the resulting table 1 and the document list 1 ] the same.

[0023]While B area server node 103 receives a document list from A area server node 101, Read the right-to-access management table 1100 (drawing 11) of a document from the document file 104 in B area, attach with acquired user ID / password management table 1000, \*\*\*\*\* is made to associate by carrying out, and a resulting table (this is made to associate and is called the resulting table 1) is created (215). Furthermore in consideration of the received



result from A area server node 101, the document list (this is called the document list 1) which an applicable user can access is created, and it transmits to the client node 105 (216). It is made to associate and the resulting table 1 and the document list 1, and the structure of the creation are later mentioned by drawing 14 and drawing 15.

[0024]The client node 105 displays the document list 1 which received on a screen (217), and outputs a **\*\*\*\*\*** message for the input of the document name which wants to access a user (218). If a user inputs a document name (219), the client node 105 will advance the Request to Send of document corresponding to the server node 103, when the inputted document name exists on the document list 1, or it checks (220) and exists (221). The server node 103 reads a document applicable from the document file 104 (222), Having existing created makes it associate, based on the resulting table 1, the display of a handling message and the mask cliff of a portion which cannot be displayed are performed on a document (223), and document corresponding is transmitted to the client node 105 (224). The client node 105 displays the received document on a screen (225), and a user starts document operation (226).

[0025]On the other hand, when the document name inputted by the user does not exist in the document list 1, a document is new production or the client node 105 outputs the message of an inquiry (227). The client node 105 judges this as a user inputting YES or NO (229), and, in NO (it is not a new production document), the message of the purport that there is no document corresponding is outputted (230). (228) In YES (it is a new production document), the client node 105 connects the new production demand of a document at the server node 103 (231). If the new production demand of a document is received, the server node 103 will judge whether new production whose user who makes it associate and corresponds with reference to the resulting table 1 is a document can be performed (232, 233), and will transmit a decision result to the client node 105 (234). The client node 105 displays a **\*\*\*\*\*** message for the input of another document name etc., when a received result is judged (235) and new production is impossible (236). When new production is possible, the client node 105 displays a Norifumi Arata paintings-and-calligraphic-works side (237), and a user starts Norifumi Arata entry power (238).

[0026]Drawing 5 is a flow chart which shows the example of user NW101 in case a user changes and stores a document, the client node 105, and the server nodes 103 and 101 of operation.

[0027]When a user stores by changing the displayed document, B area client node 105 transmits a storing demand to the server node 103 to the document storing demand (302) following a user's end (301) of a document input (303). If a storing demand is received, B area server node 103 will judge whether having existing created makes it associate and change whose applicable user is document corresponding can be performed with reference to the resulting table 1 (304, 305), and will transmit a decision result to the client node 105 (306). The

client node 105 carries out a screen display of the ability not to carry out document storing, when a received result is judged (307) and document change (storing) cannot be performed (308).

[0028]On the other hand, when document change can be performed, the client node 105 displays a \*\*\*\*\* message for a storing check on a user (309), receives a user's storing check (310), and transmits the storing demand of a document, and the document to store to the server node 103 (311). The server node 103 receives, makes this associate, judges the owner of a storing document based on the resulting table 1 (312, 313), and when an owner is the server node 101 of A area host center, it transmits a storing demand and a storing document to A area server node 101. On the other hand, A area server node 101 confirms whether the created part which it is made to associate and does not have a right of change based on a resulting table is changed (314, 315). If a check is passed, a document is stored (317), and when the part without the right of change is changed, an unstorable part and the purport are unstorable will be transmitted to B area server node 103 (316).

[0029]When the owner of a document who stores is B area server node 103, the (313) B area server node 103 confirms whether the part which it is made to associate and does not have a right of change with reference to the resulting table 1 is changed (318, 319). A document is stored when it is able to be checked that the part without the right of change is not changed (319) (321). When the part without the right of change is changed, the transmission sentence from A area server node 101 is also taken into consideration, and transmits an unstorable part and the purport are unstorable to the client node 105 (320). The client node 105 carries out the picture output of the message of the received unstorable part and the purport are unstorable (322).

[0030]Drawing 6 is a flow chart which shows the example of user NW101 in case a user prints a document, the client node 105, and the server node 103 of operation.

[0031]If a document name to print from the document list 1 which a user can access is chosen and a printing demand is inputted when user NW101 prints a document (401), B area client node 105 will transmit a printing demand to the server node 103 (402). B area server node 103 judges whether it is made to associate and an applicable user can print document corresponding with reference to the resulting table 1 (403, 404), and transmits a decision result to the client node 105 (405). By this decision result, the client node 105 carries out the picture output of the message of the purport that it cannot print, when there is no right of printing (406).

[0032]On the other hand, when there is a right of printing, the client node 105 points a printing place printer input to a \*\*\*\*\* message (407), receives the printer name input (408) from a user, and transmits this specified printer name to the server node 103 (409). The server node 103 checked that an output was possible for an applicable printer, and also (410) with

reference to the resulting table 1 made to associate again, performs a handling message and the nonprintable mask cliff of a portion (411), and transmits print documents to the client node 105 (412). If print documents are received from the server node 103, the client node 105 will display a \*\*\*\*\* message for a printing check on a user (413), and will print by receiving the input of a printing check from a user (414) (415).

[0033]Here, when user NW101 does read in / change (updating) / printing of a document, create and refer to it, it is made to associate by the server node 103, and drawing 14 and drawing 15 explain the resulting table 1 and the document list 1.

[0034]Drawing 14 is made to associate and is an example of the resulting table 1. When B area server node 103 receives the document access request of the beginning from the client node 105, this, Read the user ID / password management table 1000 of drawing 10 on the document file 104, and the document right-to-access management table 1100 of drawing 11, these two tables are made to associate, high/low compare of a right level is performed, and access good / failure is made into a table. this -- it is made to associate and the resulting table 1 is held in the server node 103 till the end of processing of applicable user NW101. A right level is made high in order of P1, P2, P3, and P4, and in high/low compare, at the time of the right level of a user's right level  $\geq$  document, it is accessible and it presupposes that access is impossible at the time of the right level of a user right level  $<$  document. For example, in the right level of read in of user NW101, when P2 and the right level of read in of 1051 pages of LAN-CD drawing 1 are set to P1, since it is  $P2 < P1$ , user NW101 does not have a right of read in of 1051 pages of LAN-CD drawing 1. On the other hand, if the right level of LAN-CD1052 page read in is set to P2, since it is  $P2 = P2$ , user NW101 can read 1052 pages of LAN-CD. Access good / failure is judged like the following. About a handling display and handling printing, the layout at the time of a screen display/printing is illustrated from the document right-to-access management table 1100 in consideration of the mask or \*\* of a handling message, or a display / part which cannot be printed.

[0035]A user can access drawing 15 and it is the document list 1. Here, the document list which can access user NW101 created in order that drawing 14 might make it associate and B area server node 103 might transmit to the client node 105 based on the resulting table 1 is shown. This is displayed on the screen of the client node 105, and user NW101 chooses the document which is read out of this, and is written in or is printed.

[0036]Next, operation in case a user accesses user ID/password management table (user ID / password right list) (a display, change, printing) is explained.

[0037]Drawing 7 is a flow chart which shows the example of user NW101 in case user NW101 carries out the list display of user ID/the password management table (drawing 10), the client node 105, and the server nodes 103 and 101 of operation.

[0038]If the demand (501) of user ID / password right list display is received from user NW101

when user NW101 displays a list for user ID/password management table, B area client node 105 transmits an applicable user's user ID/password, and user ID / password right list display requests to B area server node 103 (502). If this demand is received from the client node 105, the server node 103, The right-to-access management table 1200 (drawing 12) of the user ID/password management table on the document file 104 is read, While making it associate and creating the resulting table 2 (504), the user ID/password received from the client node 105 are transmitted to A area server node 103 (503). A area server node 101 reads the user ID/password management table on the document file 102, and searches whether the user ID/password transmitted from B area server node 103 are registered (505, 505'). If not registered, it transmits not registering with A area server node 101 to B area server node 103 (506). If registered, A area server node 101 will perform read in of the right-to-access management table (the same table as drawing 12) of user ID/password management table, will make the right level of an applicable user and other users associate, will be made to associate, and will create a resulting table (507). This user ID right list it is made to associate and an applicable user can access with reference to a resulting table is created, and it transmits to B area server node 103 (508). Having existing created makes B area server node 103 associate, it creates the user ID right list 2 which an applicable user can access based on the resulting table 2 and the user ID right list which received from A area server node 101, and transmits to the client node 105 (509). The client node 105 carries out a screen display of the user ID right list which received (510).

[0039]it creates by B area server node 103 -- it is made to associate and the resulting table 2 and the user ID right list 2, and the structure of the creation are later mentioned using drawing 16 and drawing 17. Although the detailed explanation which is A area server node 101 and is created and which it is made to associate and is a resulting table and a user ID right list is omitted, it is the same as that of the case of B area server node 103 about a preparation method.

[0040]Drawing 8 is a flow chart which shows the example of user NW101 in case user NW101 changes user ID/password management table (drawing 10), the client node 105, and the server node 103 of operation.

[0041]If the change request (602) of a user ID right list is received after input ending from user NW101 (601) when user NW101 changes the user ID/password management table under screen display (user ID right list), B area client node 105 transmits the user ID/password, and the change request of user NW101 to B area server node 103 (603). B area server node 103 judges [ created ] whether it is made to associate and an applicable user has a right of change based on the resulting table 2 (drawing 16) (604, 604'). When an applicable user does not have a right of change, the server node 103 transmits the message of the purport that it cannot change to the client node 105 (605), and carries out a screen display of the ability not to

change the client node 105 (606). When an applicable user has a right of change, the server node 103 transmits the message of the purport that it can change, and the Request to Send of the table to change to the client node 105 (607). If the table which the client node 105 changes is transmitted (608), It is confirmed whether the part which makes the server node 103 associate and does not have a right of change based on the resulting table 2 (drawing 16) is changed (609, 609'), When the part without the right of change is changed, the message and part of the purport that there is a part which cannot be changed are transmitted to the client node 105 (610), and the client node 105 carries out a screen display of this (611). When it is checked that all rights of change are in a changed part, B area server node 103 transmits a change acknowledge request to the client node 105 (612), and the client node 105 carries out a screen display of the \*\*\*\*\* message for a change check to a user (613). If a user inputs a change check (614), the client node 105 will transmit this to the server node 103 (615), and the server node 103 will update user ID/password management table (616).

[0042]Drawing 9 is a flow chart which shows the example of user NW101 in case user NW101 prints user ID/password management table (drawing 10), the client node 105, and the server node 103 of operation.

[0043]If a printing demand (701) is received from a user when user NW101 prints user ID/password management table (user ID right list), the client node 105 will transmit user ID/password, and a printing demand to B area server node 103 (702). When it judges (703, 703') and there is no right of printing, whether having existing created makes B area server node 103 associate, and an applicable user has a right of printing based on the resulting table 2 (drawing 16), The message of the purport that it cannot print is transmitted to the client node 105 (704), and the client node 105 carries out a screen display of this (705). When there is a right of printing, the client node 103 transmits the message of the purport that it can print to the client node 105 (706), and the client node 105 displays a \*\*\*\*\* message for the input of a printing place printer name on a user (707). If the printer name input (708) from a user is received, the client node 105 will transmit this to the server node 103 (709). It checks whether an output of the specified printer is possible for the server node 103 (710), and having existing created makes it associate, print documents are drawn up with reference to the resulting table 2 (drawing 16), and it transmits to the client node 105 (711). The client node 105 receives the print documents from the server node 103, and displays a \*\*\*\*\* message for a printing check on a user (712). If a user performs a printing check (713), the client node 105 will print (714).

[0044]Next, by drawing 16 and drawing 17, it is made to associate and the resulting table 2, the details of the user ID right list 2, and a preparation method are explained.

[0045]Drawing 16 is an example of bubble \*\*\*\*\* 2 with \*\*. When accessing user ID/password management table, this, B area server node 103 reads the right-to-access management table 1200 (drawing 12) of the user ID/password management table on the

document file 104, Applicable user ID / password right, and other user ID / password right are made to associate, high/low compare of a right level is performed, and access good / failure is made into a table. this -- it is made to associate and the resulting table 2 is held in the server node 103 till the end of processing of applicable user NW101. A right level is expensive in order of Q1, Q2, Q3, and Q4\*\*, access is possible in high/low compare at the time of an applicable user's right level  $\geq$  access partner right level, and it cannot access at the time of an applicable user right level  $<$  partner-users right level. For example, if the right of a display of the user ID/password management table of user NW101 sets the right of a display of Q2 and user OP110 to Q1, since it is  $Q2 < Q1$ , user NW101 cannot display the right of user OP101 on user ID/password management table. On the other hand, since it is  $Q2 > Q3$  supposing the right of change of user NW101 is [ the right of change of user BS320 ] Q3 to Q2, user NW101 can change the right to access of user BS320 on user ID/password management table. Access good / failure can be judged like the following.

[0046]Drawing 17 is an example of the user ID right list 2. This is the table which drawing 16 made associate and the server node 103 created based on the resulting table 2 for the reply to the user ID / password right list display requests from user NW101. Since user NW101 can display and change the right-to-access list of user OP110, / cannot print it, from drawing 16, it to drawing 17. The user ID right list of the user ID/password management table of user NW101 other than user OP110, user BS320, user BS320, and user OA510 is displayed. The server node 103 transmits the user ID right list 2 of drawing 17 to the client node 105, and displays it on the screen of the client node 105. User NW101 will access the user in the user ID/password management table shown in this table.

[0047]Operation of a user / client node / server node in case a user accesses the document right-to-access management table 1100 of drawing 11 (a display / change / printing) is the same as that of the case where a user does read in / updating / printing of a document, fundamentally. However, a server node will make the user of drawing 12 and drawing 13, and each right-to-access management tables 1200 and 1300 of a document associate, and will create the matching resulting table and table like drawing 14 or drawing 15.

[0048]

[Effect of the Invention]In the network system which comprises a server node and a client node according to the invention of claim 1, When a server node manages the right to access per a user unit and document inner area and permits a specific user the read in of specific data, printing, writing, etc. to document access from a multiple user and two or more client nodes, Unlawful access by an inaccurate user is prevented and management of security can be realized easily.

[0049]When a server node attaches and manages a level to the right to access per a user unit and document inner area according to the invention of claim 2, Access is permissible, when a

user's access right level is high, only the part where an access right level is high can remove a document inner area [ that it cannot access ] automatically, and can be read, and updating, printing, etc. can be performed.

[0050]According to the invention of claim 3, a server node, In [ have a right-to-access management table of an user authority list, and a right-to-access management table of a file authority list, and ] the right-to-access management table of the right list of a user, In [ set up and manage the right to access of user ID/password management table for every user ID, and ] the right-to-access management table of a file authority list, Unlawful access by the user and the inaccurate user to a documentation management table can also be prevented by managing further the right to access of the right-to-access management table of a file for every a file or sentence, figure, and clause for every user ID.

---

[Translation done.]

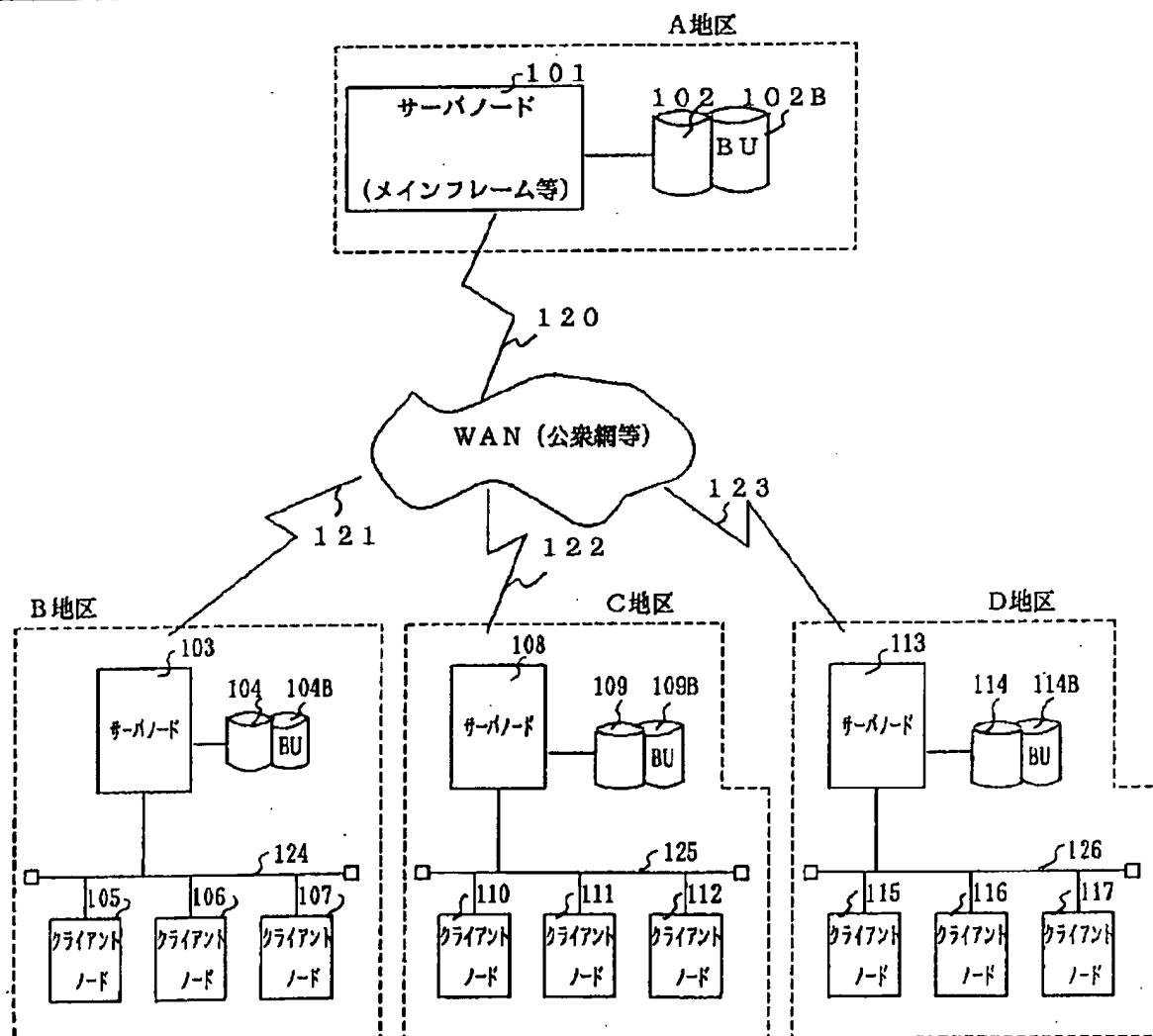
## \* NOTICES \*

JPO and INPIT are not responsible for any damages caused by the use of this translation.

1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
2. \*\*\*\* shows the word which can not be translated.
3. In the drawings, any words are not translated.

## DRAWINGS

[Drawing 1]



[Drawing 12]



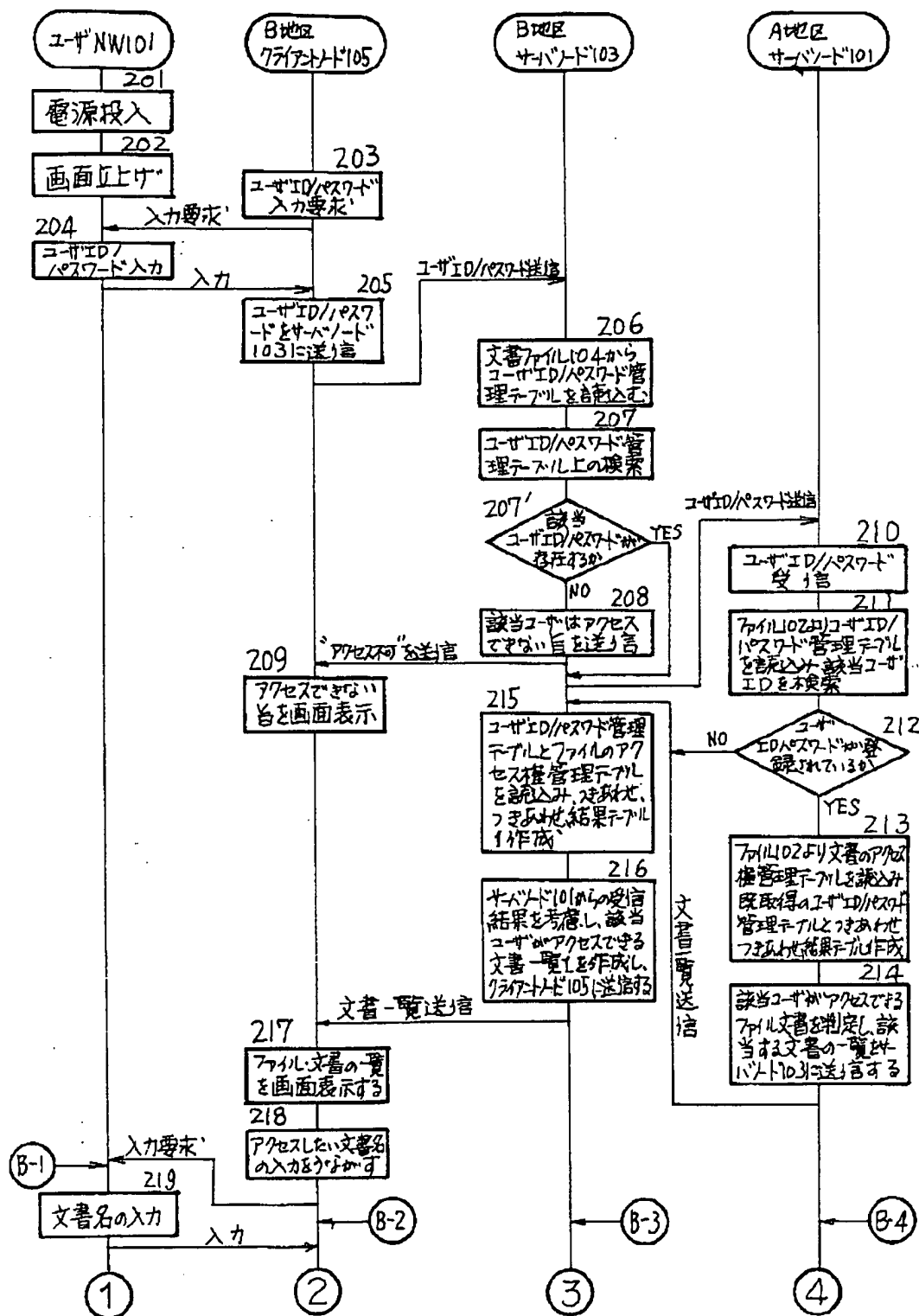
## ユーザIDパスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル

1200 ~

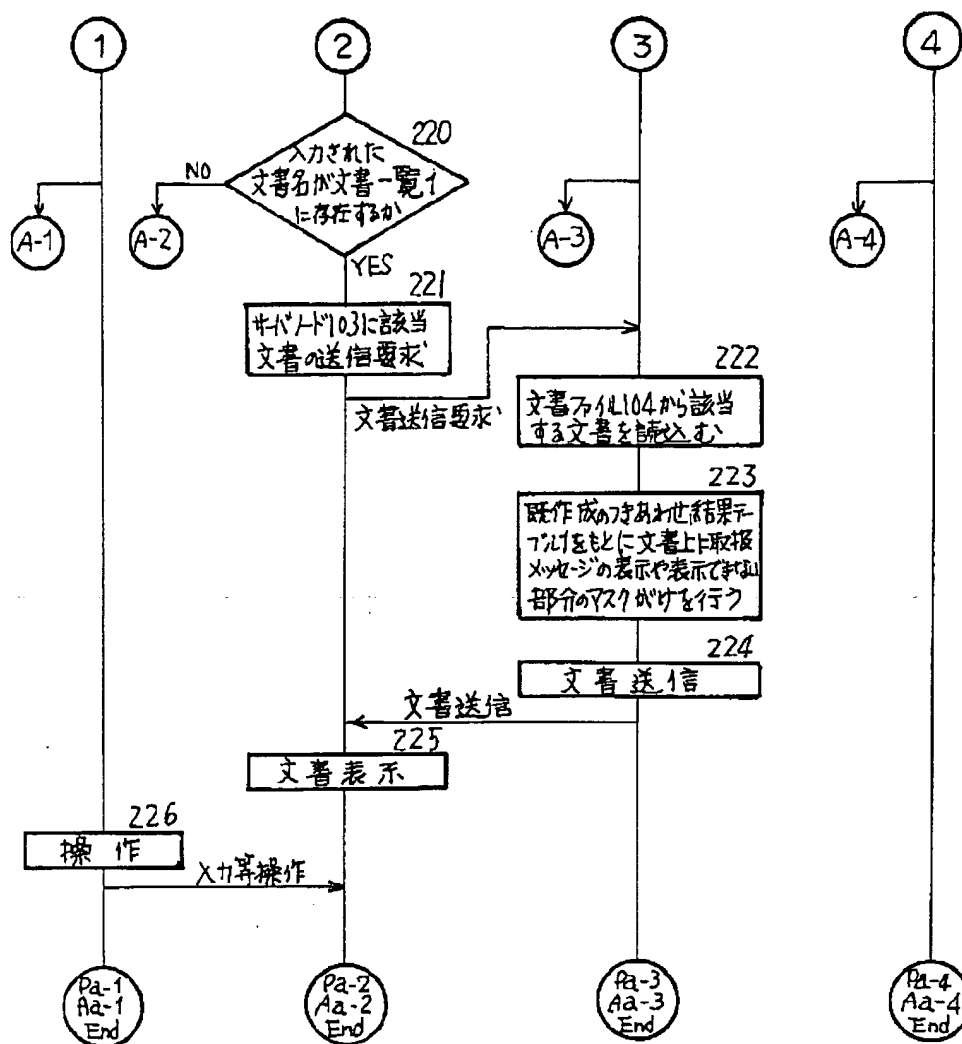
No	ユーザID	パスワード	表示権	変更権	印刷権
1	NW101	1129	Q2	Q2	Q2
2	OP110	1003	Q1	Q1	Q1
3	BS320	0325	Q3	Q3	Q3
4	OA510	1229	Q4	Q4	Q4
—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—

凡例 Q1 : P1レベルのアクセス権を扱える  
 Q2 : P2レベルのアクセス権を扱える  
 Q3 : P3レベルのアクセス権を扱える  
 Q4 : P4レベルのアクセス権を扱える

[Drawing 2]



[Drawing 3]



[Drawing 16]

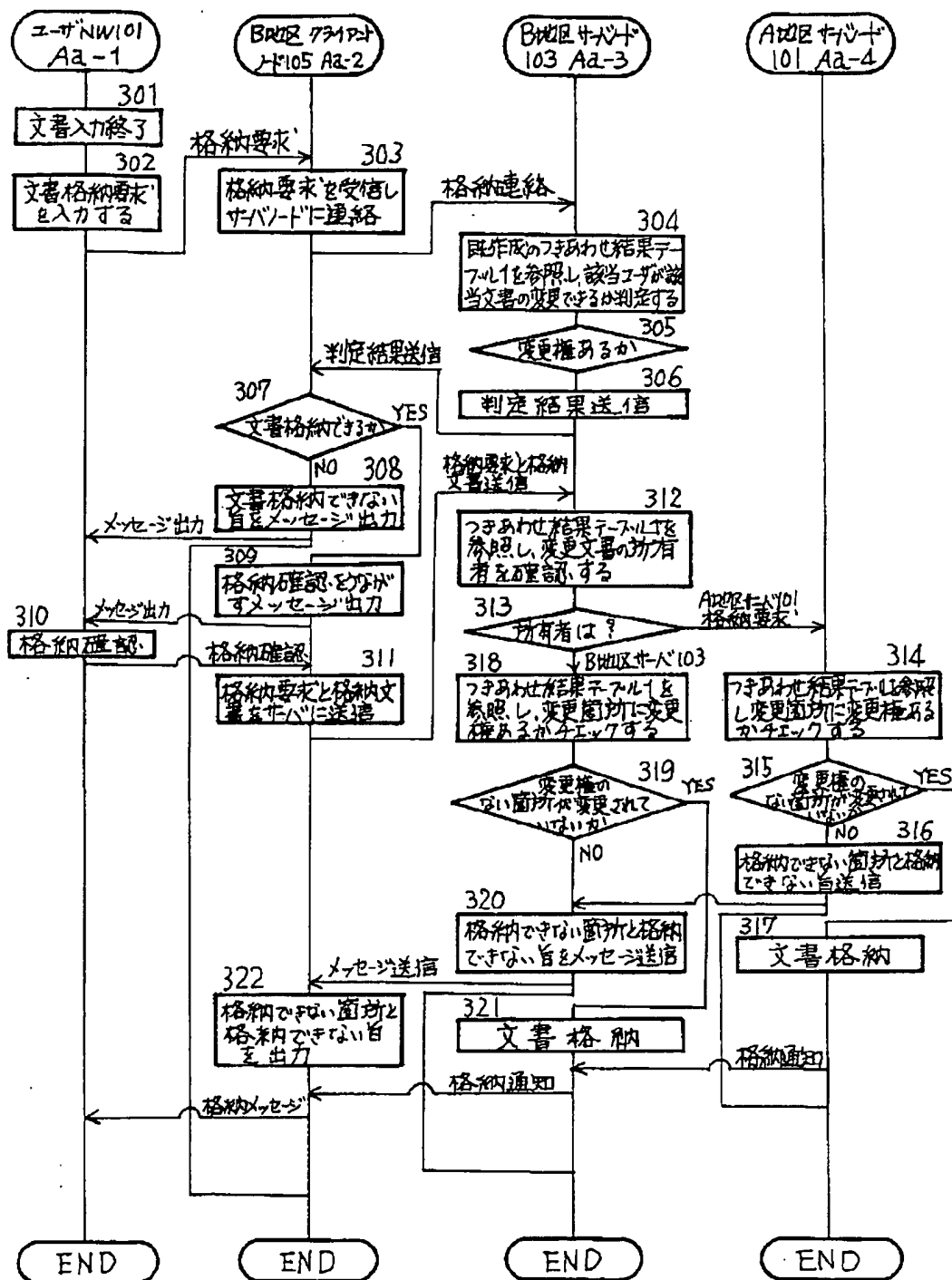
つきあわせ結果テーブル2

相手ユーザ ユーザNW 101	表示権		変更権		印刷権	
	Q2	Q2	Q2	Q2	Q2	Q2
NW101/1129	Q2	○	Q2	○	Q2	○
OP110/1003	Q1	×	Q1	×	Q1	×
BS320/0325	Q3	○	Q3	○	Q3	○
OA510/1229	Q4	○	Q4	○	Q4	○

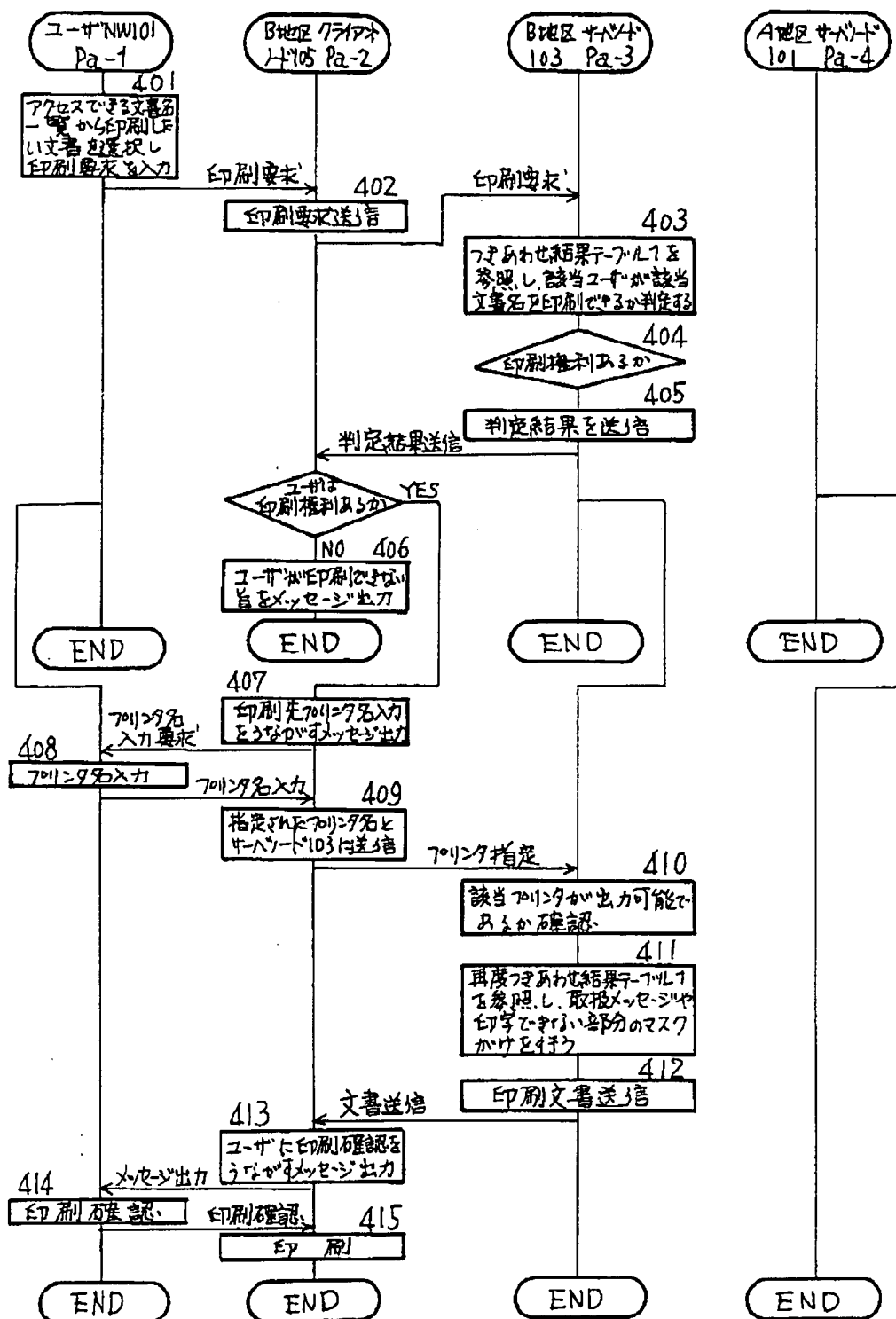
凡例      ○ : アクセス可      × : アクセス不可

[Drawing 4]

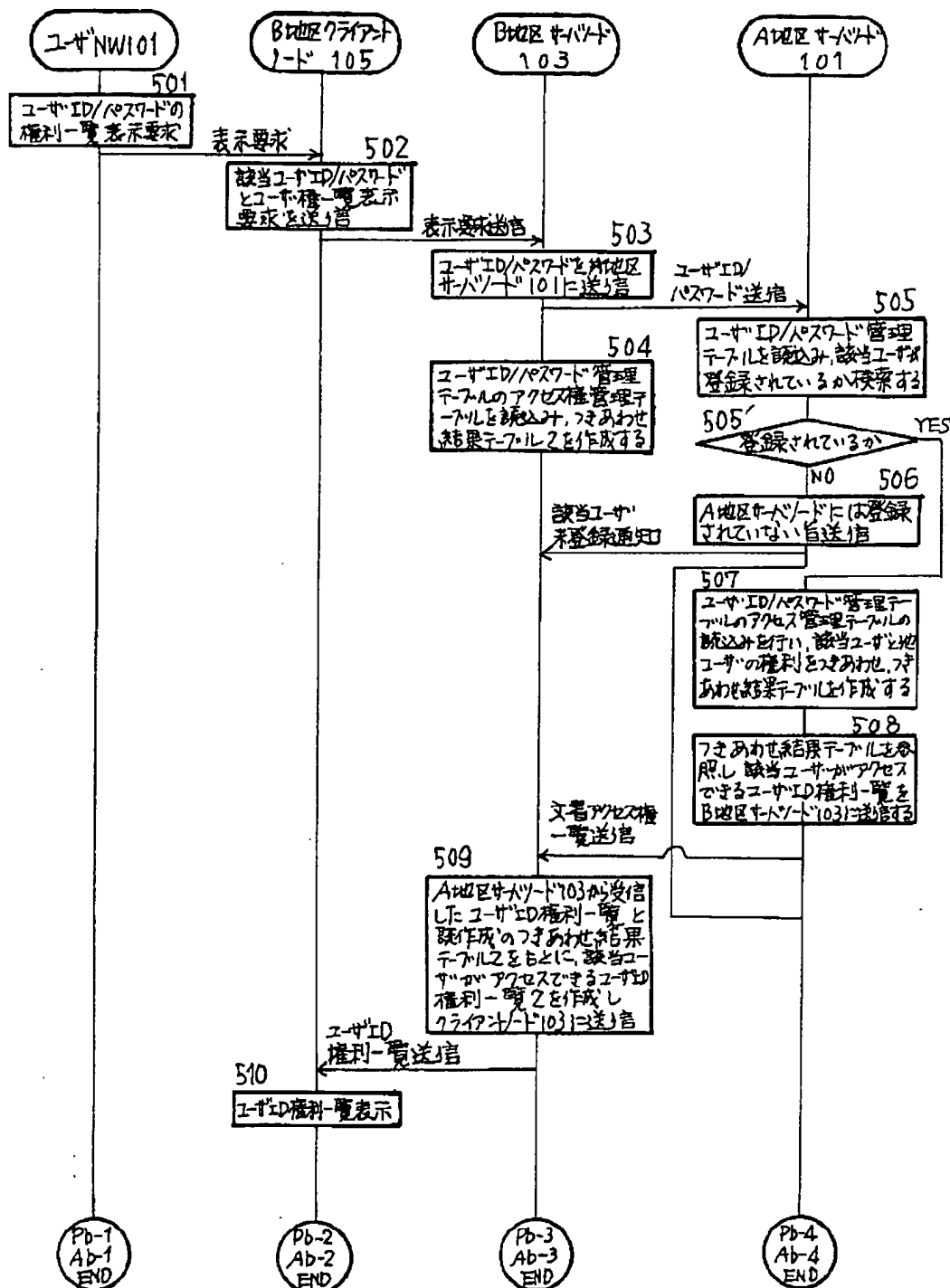




[Drawing 6]



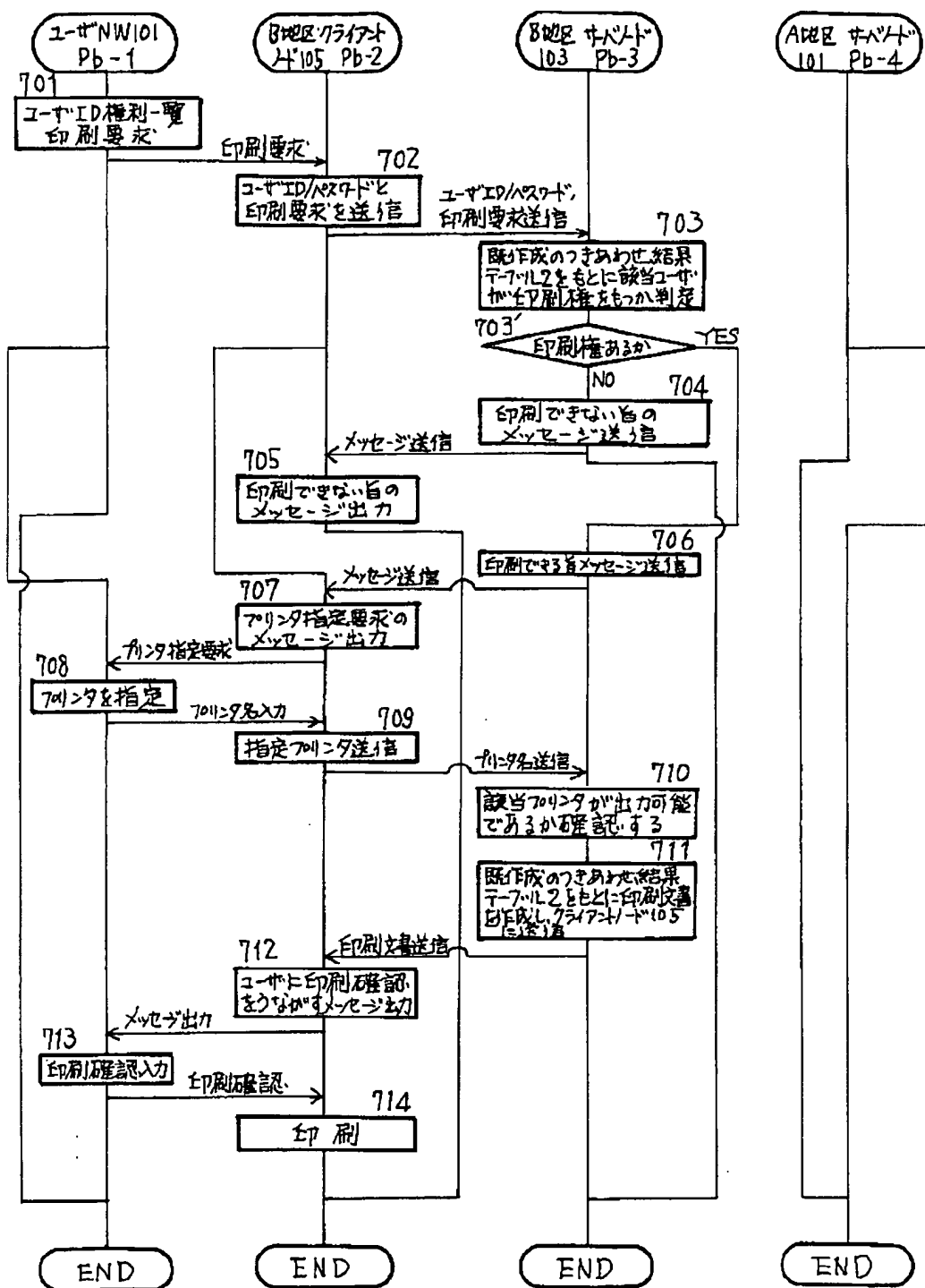
[Drawing 7]



[Drawing 8]







[Drawing 10]

## ユーザID/パスワード管理テーブル

51000

No	ユーザID	パスワード	読み込み権	更新権	印刷権	登録日時/登録者	最新変更日時/変更者	備 考
1	NW101	1129	P2	P2	P2	91.11.13/NW101	91.12.1/OP110	
2	OP110	1003	P1	P1	P1	91.11.13/NW101	—	
3	BS320	0325	P3	P3	P3	91.11.13/NW101	—	
4	OA510	1229	P4	P4	P4	91.11.13/NW101	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	

凡例 P1：極秘文書もアクセスできる。

P2：秘密文書はアクセスできる。

P3：社外秘文書はアクセスできる。

P4：規制無文書のみアクセスできる。

## [Drawing 17]

ユーザNW101がアクセスできるユーザID権利一覧2

No	ユーザID	パスワード	読み込み権	更新権	印刷権
1	NW101	1129	P2	P2	P2
2	BS320	0325	P3	P3	P3
3	OA510	1229	P4	P4	P4


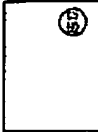

## [Drawing 11]

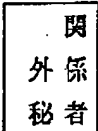
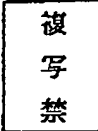
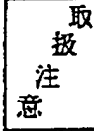
文書のアクセス権管理テーブル

1100

No	ファイル名	文書名	ページ	文書、文 図名	読み権	更新権	印刷権	取扱表示	取扱印字	所有者	備 考
1	LAN	CD105	1	図1 表1 L5～L7 その他	P1 P1 P1 P2	P1 P1 P1 P2	P1 P1 P1 P2			サーバ 103	
			2	—	P2	P2	P2	A2・	A2・B2	サーバ103	
2	LAN	TR4	1	—	P4	P4	P4	—	—	サーバ103	
3	HIPANET	PS400	—	—	P3	P3	P3	A3	A3・B2	サーバ101	
—											
—											
—											
—											
—											

凡例 P1：極秘扱い P2：秘密扱い P3：社外秘扱い P4：規制無扱い

A1:  A2:  A3: 

B1:  B2:  B3: 

[Drawing 13]

## 文書のアクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブル

～1300

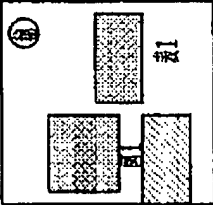
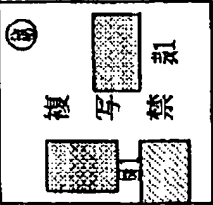
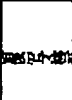

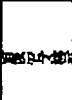

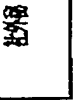


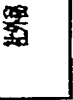


No	ファイル名	文書名	ページ	文節、文、図名	表示権	変更権	印刷権
1	LAN	CD105	1	図1	Q1	Q1	Q1
				表1	Q1	Q1	Q1
				L5～L7	Q2	Q2	Q2
				その他	Q3	Q3	Q3
			2	———	Q2	Q2	Q2
2	LAN	TR4	1	———	Q4	Q4	Q4
3	HIPANET	PS400	———	———	Q5	Q5	Q5
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—

凡例 Q1 : P1レベルのアクセス権 Q2 : P2レベルのアクセス権  
 Q3 : P3レベルのアクセス権 Q4 : P4レベルのアクセス権

[Drawing 14]

つきあわせ結果テーブル1

凡例    ○：アクセス可    ×：アクセス不可

文書名	ユーザ NW101	読み込み権		書き込み権		印刷権		取扱注意	取扱印刷	最終更新/頻度	91.12.1/OS201
		P1	P2	P1	P2	P1	P2				
L	1ページ 図1	P1	×	P1	×	P1	×				サーバ 103
A	1ページ 表1	P1	×	P1	×	P1	×				
N	1ページ L5~L7	P1	×	P1	×	P1	×				
・	1ページ その他	P2	○	P2	○	P2	○				
C	1ページ	P2	○	P2	○	P2	○				サーバ 103
D	2ページ	P2	○	P2	○	P2	○				
I	1ページ	P4	○	P4	○	P4	○				
O	1ページ	P3	○	P3	○	P3	○				
5	2ページ	P2	○	P2	○	P2	○				サーバ 101
LAN	1ページ	P4	○	P4	○	P4	○				
・	1ページ	P4	○	P4	○	P4	○				
TR4	1ページ	P4	○	P4	○	P4	○				
NIPA	1ページ	P3	○	P3	○	P3	○				サーバ 101
NET	1ページ	P3	○	P3	○	P3	○				
—	1ページ	P3	○	P3	○	P3	○				
—	1ページ	P3	○	P3	○	P3	○				

[Drawing 15]

## ユードNW101がアクセスできる文書一覧1

No	ファイル名	文書名	ページ数	所有者	
1	LAN	CD105	2	サーバ103	
2	LAN	TR4	1	サーバ103	
3	HIPANET	——	1	サーバ101	

---

[Translation done.]

# DOCUMENT ACCESS METHOD FOR CLIENT/SERVER SYSTEM

Publication number: JP6214862

Publication date: 1994-08-05

Inventor: SATOMI SHIGEKI; ONO NAOO; OKA MASAMI

Applicant: HITACHI LTD

Classification:

- international: G06F12/00; G06F13/00; G06F21/24; G06F12/00;  
G06F13/00; G06F21/00; (IPC1-7): G06F12/00;  
G06F13/00

- European:

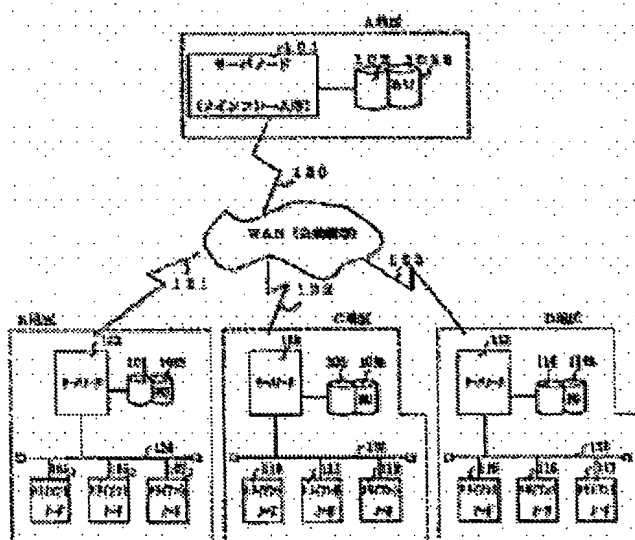
Application number: JP19930003835 19930113

Priority number(s): JP19930003835 19930113

Report a data error here

## Abstract of JP6214862

**PURPOSE:** To completely and surely protect security by performing the access control of a document file provided in a server node in the unit of a user and the unit of an area in a document. **CONSTITUTION:** A server node 101 of a host center in a block A is provided with a document file 102 to be managed at the host center. A server node 103 in a block B is also provided with a document file 104. A user managing table and a document managing table are incorporated in the document file 104, and the access right for each of read, update and print is set in the unit of the user and a prescribed area in the document. When document access requests are received from client nodes 105, 106 and 107, the server node 103 judges whether the user requesting the access can access the area in the document requested with the access or not by collating the user managing table and the document managing table. Other server nodes 108 and 113 are similarly operated as well.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

**Family list**

**1** family member for: **JP6214862**

Derived from 1 application

[Back to JI](#)

**1 DOCUMENT ACCESS METHOD FOR CLIENT/SERVER SYSTEM**

**Inventor:** SATOMI SHIGEKI; ONO NAOO; (+1)

**Applicant:** HITACHI LTD

**EC:**

**IPC:** G06F12/00; G06F13/00; G06F21/24 (+5)

**Publication info:** **JP6214862 A** - 1994-08-05

---

Data supplied from the **esp@cenet** database - Worldwide



(19) 日本国特許庁 (JP)

## (12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平 6 - 2 1 4 8 6 2

(43) 公開日 平成6年(1994)8月5日

(51) Int. Cl.<sup>5</sup>G 0 6 F 12/00  
13/00

識別記号

5 3 7 A 8526-5 B  
3 5 7 Z 7368-5 B

庁内整理番号

F I

技術表示箇所

審査請求 未請求 請求項の数 3

O L

(全 2 2 頁)

(21) 出願番号 特願平5-3835

(22) 出願日 平成5年(1993)1月13日

(71) 出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72) 発明者 里見 繁樹

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12

株式会社日立製作所情報システム事業部内

(72) 発明者 小野 猶生

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12

株式会社日立製作所情報システム事業部内

(72) 発明者 岡 眞美

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12

株式会社日立製作所情報システム事業部内

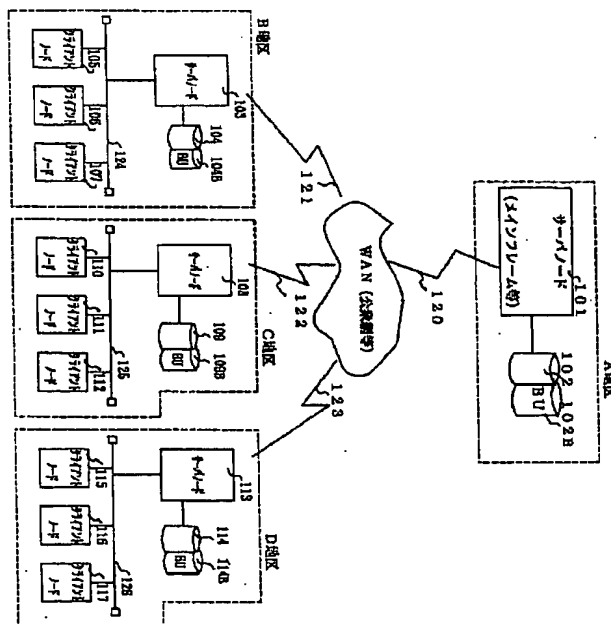
(74) 代理人 弁理士 鈴木 誠

(54) 【発明の名称】 クライアント・サーバシステムにおける文書アクセス方法

## (57) 【要約】

【目的】 サーバノードが具備する文書ファイルのアクセス制御をユーザ単位及び文書内領域単位に行って、完全・確実な機密保護を実現する。

【構成】 A地区のホストセンタのサーバノード101は、該ホストセンタで管理する文書ファイル102を有する。B地区のサーバノード103も文書ファイル104を有する。該文書ファイル104上にユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを内蔵し、ユーザ単位及び文書の所定領域単位に読み込み、更新、印刷等別のアクセス権を設定しておく。サーバノード103は、クライアントノード105、106、107からの文書アクセス要求を受けると、ユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを突き合わせ、アクセスを要求したユーザがアクセスを要求された文書内領域にアクセスできるか判定する。他のサーバノード108、113も同様である。



**【特許請求の範囲】**

【請求項1】 文書ファイルを具備し、文書の読み込み、更新、印刷等のサービスを提供するサーバノードと、ユーザのサービス要求をサーバノードへ送り、サービスの提供を受けるクライアントノードから構成されるクライアント・サーバシステムにおける文書アクセス方法であって、

前記サーバノードは、ユーザごとに文書ファイルに対するサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブルと、文書ファイルの所定領域ごとにサービス別のアクセス権を管理する文書管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを突き合せて、当該ユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とする文書アクセス方法。

【請求項2】 前記ユーザ管理テーブル及び文書管理テーブルのアクセス権をそれぞれ複数段階にレベル分けし、サーバノードは、ユーザのサービス要求に対して、当該ユーザのアクセス権レベル及び当該文書の当該領域のアクセス権レベルに応じたサービスを提供することを特徴とする請求項1記載の文書アクセス方法。

【請求項3】 前記サーバノードは、前記ユーザ管理テーブルに対するユーザごとのサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルと、前記文書管理テーブルに対する所定領域ごとのサービス別のアクセス権を管理する文書管理テーブル・アクセス権管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザの前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルあるいは前記文書管理テーブル・アクセス権管理テーブルを参照して、前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルについてユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とする請求項1もしくは2記載の文書アクセス方法。

**【発明の詳細な説明】****【0001】**

【産業上の利用分野】 本発明は、文書ファイルを具備して、文書の読み込み、更新、印刷等のサービスを提供するサーバノードと、ユーザのサービス要求をサーバノードへ送り、サービスの提供を受けるクライアントノードから構成されるクライアント・サーバシステムにおける文書アクセス方法に関する。

**【0002】**

【従来の技術】 従来、ワードプロセッサ等の文書編集装置においては、例えば特開平1-243172号公報に記載のように、文書内の一部分の変更を禁止するようにした文書内領域アクセス制御方式がある。この方式では、文書を構成するテキスト、図形、画像、表などの領域単位にアクセス権を設定できるようにして、複数のユ

ーザが共有する文書内に他人が変更できない情報を書込み可能にしている。アクセス権チェックは、ユーザのパスワード入力と文書内領域のアクセス権フラグにより判定し、特定データに対し部分的に書き込みができない様にしている。

**【0003】**

【発明が解決しようとする課題】 上述の従来技術では、文書の書き込み権についてはアクセス制御を行うため、特定ユーザの特定領域への書き込みのみを許可し、それ以外の書き込みを禁止できるが、文書の読み込み、印刷等については何も考慮されていない。このため、文書の画面表示、印刷のさいは何も規制されずに、全ユーザが全文書を読んだり印刷できることになる。これは、ワードプロセッサのように利用するユーザがある程度特定され、且つ限定される場合は左程問題はないが、クライアント・サーバシステムのように、オープンシステム環境下で多数のユーザへ文書の読み込み、更新、印刷等の各種サービスを提供する場合には問題がある。

【0004】 本発明の目的は、クライアント・サーバシステムにおいて、サーバノードが具備する文書ファイルに対して、ユーザ単位及び文書内所定領域単位の読み込み、書き込み（更新）、印刷等を許可することにより、オープンシステム環境下での不正ユーザによる不正アクセスをほぼ完全に防止し、機密保護の管理を容易に実現することにある。

**【0005】**

【課題を解決するための手段】 上記目的を達成するために、請求項1の発明は、文書ファイルを具備し、文書の読み込み、更新、印刷等のサービスを提供するサーバノードと、ユーザのサービス要求をサーバノードへ送り、サービスの提供を受けるクライアントノードから構成されるクライアント・サーバシステムにおいて、サーバノードは、ユーザごとに文書ファイルに対するサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブルと、文書ファイルの所定領域ごとにサービス別のアクセス権を管理する文書管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを突き合せて、当該ユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とするものである。

【0006】 請求項2の発明は、前記ユーザ管理テーブル及び文書管理テーブルのアクセス権をそれぞれ複数段階にレベル分けし、サーバノードは、ユーザのサービス要求に対して、当該ユーザのアクセス権レベル及び当該文書の当該領域のアクセス権レベルに応じたサービスを提供することを特徴とするものである。

【0007】 請求項3の発明は、サーバノードは、さらに前記ユーザ管理テーブルに対するユーザごとのサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルと、前記文書管理テーブルに対する

10

20

30

40

50

所定領域ごとのサービス別のアクセス権を管理する文書管理テーブル・アクセス権管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザの前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルあるいは前記文書管理テーブル・アクセス権管理テーブルを参照して、前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルについてユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とするものである。

#### 【0008】

【作用】サーバノードのユーザ管理テーブルと文書管理テーブルには、ユーザごと及び文書の領域ごとに読み込み、書き込み、印刷等のアクセス権が設定されている。該サーバノードは、クライアントノードからの文書アクセス要求を受け、文書管理テーブルとユーザ管理テーブルの突き合わせを行い、サービスすなわちアクセスを要求したユーザがアクセスを要求された文書内領域にアクセスできるか判定し、その結果をクライアントノードに返す。これにより、ユーザはアクセスを許可された文書内領域に限り、許可された範囲で（読み込み／書き込み／印刷等）アクセスすることができる。つまり、オープンシステム環境における文書の読み込み、書き込み、印刷等のアクセス制御を文書内領域単位及びユーザ単位に実現できる。

#### 【0009】

【実施例】以下、本発明の一実施例について図面により詳細に説明する。

【0010】図1では本発明の一実施例を示すクライアント・サーバシステムのネットワークブロック図である。ここで、A地区にはホストセンターがあり、サーバノード101が設置される。このサーバノード101はメインフレーム・ホストコンピュータ等であり、ホストセンター管理する文書に関するファイル102と該ファイル102のバックアップ用ファイル102Bを持つ。B地区にはサーバノード103が設置され、文書ファイル104とそのバックアップ用ファイル104Bを持つ。サーバノード103は、パソコン、ワークステーション等である。このサーバノード103はLAN等の回線124でクライアントノード105、106、107と接続されている。クライアントノード105、106、107もパソコン、ワークステーション等である。C地区、D地区とB地区も同様に、サーバノード108、113が文書ファイル109、114、バックアップ用ファイル109B、114B、を持ち、LAN等の回線125、126によりクライアントノード110～112、115～117とそれぞれ接続されている。

【0011】A地区のサーバノード101は、B地区のサーバノード103と、回線120～WAN（公衆網等）～回線121で接続され、さらに、C地区、D地区

のサーバノード108、113とも同様に、回線120～WAN（公衆網等）～回線122、回線120～WAN（公衆網等）～回線123で各々接続されている。通信回線はISDN、DDX-C、DDX-P、専用回線等である。

【0012】以下では、B地区のクライアント・サーバシステムを例にして、サーバノードの文書管理及びユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を詳述する。

10 【0013】図10は、B地区サーバノード103が持つ文書ファイル104上のユーザID／パスワード管理テーブル1000である。図10において、ユーザID／パスワード管理テーブル1000には、サーバノード103が管理する文書ファイルをアクセスできる全ユーザのユーザID／パスワードが登録されており、各々のユーザID／パスワードごとに、読み込み、更新、印刷のアクセス権が4段階レベルP1～P4で設定してある。例えば、P1は極秘文書もアクセスできるレベル、P2は極密以外の秘密文書はアクセスできるレベル、P3は社外秘密文書はアクセスできるレベル、P4は規制無文書のみアクセスできるレベル等である。また、このユーザID／パスワード管理テーブル1100には、ユーザID／パスワードの初期登録日時と登録者及び最新変更日時と変更者を設定できる。

20 【0014】図11は、B地区サーバノード103の文書ファイル104中の文書のアクセス権管理テーブル1100であり、B地区のサーバノード103が管理する文書のアクセス権を設定している。図11においては、文書は、ファイル単位、ページ単位、文・図・文節・単位などの領域ごとに、読み込み、更新、印刷のアクセス権レベルを設定できる。アクセス権レベルは、例えば4段階あり、P1は極秘扱い、P2は秘密扱い、P3は社外秘扱い、P4は規制無し扱い等である。また、ディスプレイ画面や印刷紙上の取扱いメッセージ（例えば“極秘”“社外秘”等）の表示の有無を設定できる。さらに文書及びファイルの所有者の設定も行える。

30 【0015】図12は、B地区サーバノード103の文書ファイル104上のユーザID／パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル1200である。これは、図10のユーザID／パスワード管理テーブル1000に対するアクセス（表示、変更、印字等）権をユーザID／パスワードごとに4段階レベルに設定したものである。権利レベルは、例えば、Q1がP1レベルのアクセス権を扱える、Q2がP2レベルのアクセス権を扱える、Q3がP3レベルのアクセス権を扱える、Q4がP4レベルのアクセス権を扱える、等である。これは、サーバノード103側のシステム管理者があらかじめ設定しておく。

40 【0016】図13は、B地区サーバノード103の文書ファイル104上の文書アクセス権管理テーブルのA

クセス権管理テーブル1300であり、図11の文書アクセス権管理テーブル1100に対するアクセス（表示、変更、印字等）権を4段階レベルに設定したものである。権利レベルは、例えばQ1がP1相当のアクセス権レベル、Q2がP2相当のアクセス権レベル、Q3がP3相当のアクセス権レベル、Q4がP4相当のアクセス権レベル、等である。これも、サーバノード103側のシステム管理者があらかじめ社内文書取扱規則に従い設定しておく。

【0017】A地区、C地区、D地区サーバノード101、108、113も、図10～図13と同様のユーザID/パスワード管理テーブル、文書のアクセス権管理テーブル、ユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル、文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブルを各々文書ファイル102、109、114上に持つ。

【0018】B地区のサーバノード103は、クライアントノード105～107からユーザのアクセス要求を受け取ると、必要に応じて図10～図13の管理テーブルを文書ファイル104から読み込み、文書や一覧表や必要な指示をクライアントノードに送信する。以下の説明では、クライアントノードは105、ユーザはユーザIDがNW101のものとする。

【0019】図2乃至図4は、ユーザが文書を読み込む場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103、101の動作例を示すフローチャートである。

【0020】まず、クライアントノード105のユーザNW101が文書を読み込む場合、ユーザNW101はクライアントノード105に対し電源を投入し（201）、初期画面を立ち上げる（202）。これにより、クライアントノード105は、ユーザID/パスワードの入力要求のメッセージを画面に表示する（203）。ユーザNW101が自ユーザID/パスワードを入力すると（204）、クライアントノード105は、入力されたユーザID/パスワードを直ちにサーバノード103に送信する（205）。

【0021】サーバノード103は、ユーザID/パスワードを受信し、文書ファイル104からユーザID/パスワード管理テーブル1000（図10）を読み込み（206）、ユーザID/パスワードの整合性チェックを行う（207、207'）。整合性がとれない時には、サーバノード103は当該ユーザID/パスワードでは、文書のアクセスができない旨をクライアントノード105に対し送信する（208）。クライアントノード105は、サーバノード103からのメッセージを受信し、これを画面に表示する（209）。一方、ユーザID/パスワードの整合性がとれた時には、対象とする文書をホストセンターで管理している可能性がある場合に対処するため、サーバノード103はユーザID/パ

スワードをA地区ホストセンターのサーバノード101に対し送信する。

【0022】A地区サーバノード101は、ユーザID/パスワードを受信すると（210）、自分の管理する文書ファイル102上に該当ユーザID/パスワードが登録されていないかチェックする（211、212）。そして、A地区サーバノード101は文書ファイル102上に登録されていないければ、その旨をB地区サーバノード103に送信し（212）、登録されていれば、当該ユーザID/パスワードがアクセスできる文書であるか判定するために、文書ファイル102より文書のアクセス権管理テーブルを読み込み、既取得のユーザID/パスワード管理テーブルとつきあわせ、つきあわせ結果テーブルを作成する（213）。さらにA地区サーバノード101は、つきあわせ結果テーブルをもとに、該当ユーザがアクセスできる文書を判定し、該当する文書一覧をB地区サーバノード103に送信する（214）。なお、サーバノード101で作成される突合せ結果テーブル及び文書一覧の様式は、後述のサーバノード103で作成される突合せ結果テーブル1及び文書一覧1と基本的に同じである。

【0023】B地区サーバノード103は、A地区サーバノード101から文書一覧を受信するとともに、B地区の文書ファイル104から文書のアクセス権管理テーブル1100（図11）を読み込み、既取得のユーザID/パスワード管理テーブル1000とつきあわせを行い、つきあわせ結果テーブル（これを、つきあわせ結果テーブル1と称す）を作成する（215）。さらにA地区サーバノード101からの受信結果を考慮して、該当ユーザがアクセスできる文書一覧（これを文書一覧1と称す）を作成し、クライアントノード105に送信する（216）。つきあわせ結果テーブル1及び文書一覧1と、その作成の仕組みについては、図14及び図15により後述する。

【0024】クライアントノード105は、受信した文書一覧1を画面に表示し（217）、ユーザにアクセスしたい文書名の入力をうながすメッセージを出力する（218）。ユーザが文書名を入力すると（219）、クライアントノード105は、入力された文書名が文書一覧1上に存在するかチェックを行い（220）、存在する場合には、サーバノード103に該当文書の送信要求を出す（221）。サーバノード103は、文書ファイル104から該当する文書を読み込み（222）、既作成のつきあわせ結果テーブル1をもとに、文書上に取扱メッセージの表示や表示できない部分のマスクが行い（223）、クライアントノード105に該当文書を送信する（224）。クライアントノード105は、受信した文書を画面に表示し（225）、ユーザが文書操作を開始する（226）。

【0025】一方、ユーザから入力された文書名が文書

一覧1に存在しない時、クライアントノード105は、文書が新規作成であるか問い合わせのメッセージを出力する(227)。ユーザがYESかNOを入力すると(228)、クライアントノード105は、これを判定し(229)、NO(新規作成文書でない)の場合には、該当文書が無い旨のメッセージを出力する(230)。YES(新規作成文書である)の場合には、クライアントノード105は文書の新規作成要求をサーバノード103に連絡する(231)。サーバノード103は、文書の新規作成要求を受信すると、つきあわせ結果テーブル1を参照して、該当するユーザが文書の新規作成ができるか判定し(232、233)、判定結果をクライアントノード105に送信する(234)。クライアントノード105は、受信結果を判定して(235)、新規作成ができない場合、別文書名などの入力を行うがすメッセージを表示する(236)。新規作成ができる場合、クライアントノード105は新規文書画面を表示し(237)、ユーザが新規文書入力を開始する(238)。

【0026】図5は、ユーザが文書を変更して格納する場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103、101の動作例を示すフローチャートである。

【0027】ユーザが、表示された文書を変更し格納を行う場合には、ユーザの文書入力終了(301)に続く文書格納要求(302)に対し、B地区クライアントノード105は、格納要求をサーバノード103に対して送信する(303)。B地区サーバノード103は、格納要求を受信すると、既作成のつきあわせ結果テーブル1を参照し、該当ユーザが該当文書の変更ができるか判定し(304、305)、判定結果をクライアントノード105に送信する(306)。クライアントノード105は、受信結果を判定し(307)、文書変更(格納)ができない場合、文書格納できない旨を画面表示する(308)。

【0028】一方、文書変更ができる場合、クライアントノード105は、ユーザに格納確認をうながすメッセージを表示し(309)、ユーザの格納確認(310)を受け、文書の格納要求と格納する文書をサーバノード103に送信する(311)。サーバノード103は、これを受信し、つきあわせ結果テーブル1をもとに格納文書の所有者を判定し(312、313)、所有者がA地区ホストセンターのサーバノード101の場合には、A地区サーバノード101に対して格納要求と格納文書を送信する。これに対し、A地区サーバノード101は、既作成のつきあわせ結果テーブルをもとに変更権のない箇所が変更されていないかチェックする(314、315)。チェックを通過すれば、文書を格納し(317)、変更権のない箇所が変更されている場合には、格納できない箇所と格納できない旨をB地区サーバノード

103に送信する(316)。

【0029】格納する文書の所有者がB地区サーバノード103の場合には(313)、B地区サーバノード103は、つきあわせ結果テーブル1を参照し、変更権のない箇所が変更されていないかチェックする(318、319)。変更権のない箇所が変更されていない事が確認できた場合(319)、文書を格納する(321)。変更権のない箇所が変更されている場合には、A地区サーバノード101からの送信文も考慮し、格納できない箇所と格納できない旨をクライアントノード105に送信する(320)。クライアントノード105は、受信した格納できない箇所と格納できない旨のメッセージを画面出力する(322)。

【0030】図6は、ユーザが文書を印刷する場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103の動作例を示すフローチャートである。

【0031】ユーザNW101が文書を印刷する場合には、ユーザがアクセスできる文書一覧1から印刷したい文書名を選択し、印刷要求を入力すると(401)、B地区クライアントノード105は、印刷要求をサーバノード103に送信する(402)。B地区サーバノード103は、つきあわせ結果テーブル1を参照し、該当ユーザが該当文書を印刷できるか判定し(403、404)、判定結果をクライアントノード105に送信する(405)。クライアントノード105は、この判定結果により、印刷権が無い場合、印刷できない旨のメッセージを画面出力する(406)。

【0032】一方、印刷権がある場合、クライアントノード105は、印刷先プリンタ入力を行うがすメッセージを指示し(407)、ユーザからのプリンタ名入力(408)を受け、この指定されたプリンタ名をサーバノード103に送信する(409)。サーバノード103は、該当プリンタが出力可能である事を確認した上(410)、再度つきあわせた結果テーブル1を参照し、取扱メッセージや印字できない部分のマスクをかけを行い(411)、印刷文書をクライアントノード105に送信する(412)。クライアントノード105は、サーバノード103から印刷文書を受信すると、ユーザに印刷確認をうながすメッセージを表示し(413)、ユーザからの印刷確認の入力を受け(414)、印刷を行う(415)。

【0033】ここで、ユーザNW101が文書を読み込み/変更(更新)/印刷する場合にサーバノード103で作成・参照されるつきあわせ結果テーブル1や文書一覧1について、図14及び図15により説明する。

【0034】図14はつきあわせ結果テーブル1の一例である。これは、B地区サーバノード103がクライアントノード105からの最初の文書アクセス要求を受信した時に、文書ファイル104上の図10のユーザID/パスワード管理テーブル1000と図11の文書アク

セス権管理テーブル1100を読み、この2つのテーブルをつきあわせ、権利レベルの高低比較を行い、アクセス可/不可を表にしたものである。このつきあわせ結果テーブル1は、該当ユーザNW101の処理終了までサーバノード103内に保持しておく。権利レベルは、P1、P2、P3、P4の順に高いものとし、高低比較では、ユーザの権利レベル $\geq$ 文書の権利レベルの時、アクセス可能であり、ユーザ権利レベル $<$ 文書の権利レベルの時、アクセス不可とする。例えばユーザNW101の読み権レベルをP2、LAN・CD1051ページ図1の読み権レベルをP1とすると、 $P2 < P1$ であるから、ユーザNW101はLAN・CD1051ページ図1の読み権はない。一方、LAN・CD1052ページ読み権レベルをP2とすると、 $P2 = P2$ であるから、ユーザNW101はLAN・CD1052ページを読み込むことができる。以下同様にアクセス可/不可を判定している。又、取扱表示、取扱印刷については、文書アクセス権管理テーブル1100から取扱メッセージや表示/印刷できない箇所のマスクかけを考慮して、画面表示/印刷時のレイアウトを図示したものである。

【0035】図15はユーザがアクセスでき文書一覧1である。ここでは、B地区サーバノード103が図14のつきあわせ結果テーブル1をもとに、クライアントノード105に送信するために作成したユーザNW101がアクセスできる文書一覧を示している。これがクライアントノード105の画面に表示され、ユーザNW101はこの中から読み、書き込みあるいは印刷する文書を選択する。

【0036】次に、ユーザがユーザID/パスワード管理テーブル(ユーザID/パスワード権利一覧)をアクセス(表示、変更、印刷)する場合の動作を説明する。

【0037】図7は、ユーザNW101がユーザID/パスワード管理テーブル(図10)を一覧表示する場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103、101の動作例を示すフローチャートである。

【0038】ユーザNW101がユーザID/パスワード管理テーブルを一覧を表示する場合、ユーザNW101からユーザID/パスワード権利一覧表示の要求(501)を受けると、B地区クライアントノード105は、該当ユーザのユーザID/パスワードと、ユーザID/パスワード権利一覧表示要求をB地区サーバノード103に送信する(502)。サーバノード103は、クライアントノード105から該要求を受信すると、文書ファイル104上のユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル1200(図12)を読み、つきあわせ結果テーブル2を作成するとともに(504)、クライアントノード105から受信したユーザID/パスワードをA地区サーバノード103に送信する(503)。A地区サーバノード101は、文書

ファイル102上のユーザID/パスワード管理テーブルを読み、B地区サーバノード103から送信されたユーザID/パスワードが登録されているか検索する(505、505')。登録されていない場合は、A地区サーバノード101には登録されていない旨をB地区サーバノード103に送信する(506)。登録されている場合は、A地区サーバノード101は、ユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル(図12と同様のテーブル)の読みを行い、該当ユーザと他ユーザの権利レベルをつきあわせ、つきあわせ結果テーブルを作成する(507)。さらに、このつきあわせ結果テーブルを参照し、該当ユーザがアクセスできるユーザID権利一覧を作成し、B地区サーバノード103に送信する(508)。B地区サーバノード103は、既作成のつきあわせ結果テーブル2と、A地区サーバノード101から受信したユーザID権利一覧をもとに、該当ユーザがアクセスできるユーザID権利一覧2を作成し、クライアントノード105に送信する(509)。クライアントノード105は、受信したユーザID権利一覧を画面表示する(510)。

【0039】なお、B地区サーバノード103で作成するつきあわせ結果テーブル2及びユーザID権利一覧2と、その作成の仕組みについては、図16、図17を用いて後述する。又、A地区サーバノード101で作成するつきあわせ結果テーブル、ユーザID権利一覧の詳細説明は省略するが、作成方法についてはB地区サーバノード103の場合と同様である。

【0040】図8は、ユーザNW101がユーザID/パスワード管理テーブル(図10)を変更するときのユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103の動作例を示すフローチャートである。

【0041】ユーザNW101が画面表示中のユーザID/パスワード管理テーブル(ユーザID権利一覧)を変更する場合、ユーザNW101からの入力終了後(601)、ユーザID権利一覧の変更要求(602)を受けると、B地区クライアントノード105はユーザNW101のユーザID/パスワードと変更要求をB地区サーバノード103に送信する(603)。B地区サーバノード103は、既作成のつきあわせ結果テーブル2(図16)をもとに該当ユーザに変更権があるか判定する(604、604')。該当ユーザに変更権がない場合には、サーバノード103は変更できない旨のメッセージをクライアントノード105に送信し(605)、クライアントノード105が変更できない旨を画面表示する(606)。該当ユーザに変更権がある場合には、サーバノード103は変更できる旨のメッセージと変更する一覧表の送信要求をクライアントノード105に送信する(607)。クライアントノード105が変更する一覧表を送信すると(608)、サーバノード103はつきあわせ結果テーブル2(図16)をもとに変更権

がない箇所が変更されていないかチェックし(609、609')、もし変更権のない箇所が変更されている場合には、変更できない箇所がある旨のメッセージとその箇所をクライアントノード105に送信し(610)、クライアントノード105がこれを画面表示する(611)。変更箇所に全て変更権があることが確認された場合、B地区サーバノード103はクライアントノード105に、変更確認要求を送信し(612)、クライアントノード105が変更確認をユーザにうながすメッセージを画面表示する(613)。ユーザが変更確認を入力すると(614)、クライアントノード105はこれをサーバノード103に送信し(615)、サーバノード103がユーザID/パスワード管理テーブルの更新を行う(616)。

【0042】図9は、ユーザNW101がユーザID/パスワード管理テーブル(図10)を印刷する場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103の動作例を示すフローチャートである。

【0043】ユーザNW101がユーザID/パスワード管理テーブル(ユーザID権利一覧)を印刷する場合、ユーザから印刷要求(701)を受けると、クライアントノード105はユーザID/パスワードと印刷要求をB地区サーバノード103に送信する(702)。B地区サーバノード103は既作成のつきあわせ結果テーブル2(図16)をもとに、該当ユーザに印刷権があるか判定し(703、703')、印刷権がない時は、印刷できない旨のメッセージをクライアントノード105に送信し(704)、クライアントノード105がこれを画面表示する(705)。印刷権がある時は、クライアントノード103は印刷できる旨のメッセージをクライアントノード105に送信し(706)、クライアントノード105はユーザに印刷先プリンタ名の入力をうながすメッセージを表示する(707)。ユーザからのプリンタ名入力(708)を受けると、クライアントノード105はこれをサーバノード103に送信する(709)。サーバノード103は指定されたプリンタが出力可能であるか確認し(710)、既作成のつきあわせ結果テーブル2(図16)を参照して印刷文書を作成し、クライアントノード105に送信する(711)。クライアントノード105は、サーバノード103からの印刷文書を受信し、ユーザに印刷確認をうながすメッセージを表示する(712)。ユーザが印刷確認を行うと(713)、クライアントノード105は、印刷を行なう(714)。

【0044】次に、図16及び図17により、つきあわせ結果テーブル2とユーザID権利一覧2の詳細と作成方法について説明する。

【0045】図16はのつきあわせ結果テーブル2の一例である。これは、ユーザID/パスワード管理テーブルをアクセスする場合に、B地区サーバノード103

が、文書ファイル104上のユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル1200(図12)を読み込み、該当ユーザID/パスワード権利と他ユーザID/パスワード権利をつきあわせ、権利レベルの高低比較を行い、アクセス可/不可を表にしたものである。このつきあわせ結果テーブル2は、該当ユーザNW101の処理終了までサーバノード103内に保持しておく。権利レベルはQ1、Q2、Q3、Q4、の順に高く、高低比較では、該当ユーザの権利レベル $\geq$ アクセス相手権利レベルの時、アクセス可であり、該当ユーザ権利レベル $<$ 相手ユーザ権利レベルの時、アクセス不可である。例えばユーザNW101のユーザID/パスワード管理テーブルの表示権はQ2、ユーザOP110の表示権をQ1とすると、 $Q2 < Q1$ であるから、ユーザNW101は、ユーザID/パスワード管理テーブル上のユーザOP110の権利を表示することはできない。一方、ユーザNW101の変更権がQ2に対し、ユーザBS320の変更権が、Q3であるとすると、 $Q2 > Q3$ であるから、ユーザNW101はユーザID/パスワード管理テーブル上のユーザBS320のアクセス権を変更できることになる。以下同様にアクセス可/不可を判定できる。

【0046】図17はユーザID権利一覧2の一例である。これは、サーバノード103が図16のつきあわせ結果テーブル2をもとに、ユーザNW101からのユーザID/パスワード権利一覧表示要求に対する返信のために作成した表である。図16より、ユーザNW101はユーザOP110のアクセス権一覧を表示/変更/印刷することができないため、図17には、ユーザOP110以外のユーザNW101、ユーザBS320、ユーザBS320、ユーザOA510のユーザID/パスワード管理テーブルのユーザID権利一覧が表示されている。サーバノード103は図17のユーザID権利一覧2をクライアントノード105に送信し、クライアントノード105の画面に表示する。ユーザNW101はこの一覧表に示されるユーザID/パスワード管理テーブル内のユーザにアクセスすることになる。

【0047】ユーザが図11の文書アクセス権管理テーブル1100をアクセス(表示/変更/印刷)する場合のユーザ/クライアントノード/サーバノードの動作は、基本的にはユーザが文書を読み込み/更新/印刷する場合と同様である。ただし、サーバノードは図12及び図13のユーザ及び文書の各アクセス権管理テーブル1200、1300をつき合わせて、図14や図15のような突合せ結果テーブルや一覧表を作成することになる。

【0048】

【発明の効果】請求項1の発明によれば、サーバノード、クライアントノードから構成されるネットワークシステムにおいて、複数ユーザ、複数クライアントノード

10

20

30

40

50

からの文書アクセスに対し、サーバノードがユーザ単位及び文書内領域単位にアクセス権を管理し、特定ユーザに特定データの読み込み、印刷、書き込み等を許可することにより、不正ユーザによる不正アクセスを防止し、機密保護の管理が容易に実現できる。

【0049】また、請求項2の発明によれば、サーバノードがユーザ単位及び文書内領域単位にアクセス権にレベルをつけて管理することにより、ユーザのアクセス権レベルが高い場合又はアクセス権レベルが高い箇所だけアクセスを許可し、アクセス不可の文書内領域は自動的に除いて読み込み、更新、印刷等を行うことができる。

【0050】さらに、請求項3の発明によれば、サーバノードは、ユーザ権限一覧のアクセス権管理テーブルとファイル権限一覧のアクセス権管理テーブルを持ち、ユーザ権限一覧のアクセス権管理テーブルにおいて、ユーザID／パスワード管理テーブルのアクセス権をユーザIDごとに設定し管理し、ファイル権限一覧のアクセス権管理テーブルにおいて、ファイルのアクセス権管理テーブルのアクセス権をユーザIDごとにさらにファイル又は文、図、文節ごとに管理することにより、ユーザ及び文書管理テーブルに対する不正ユーザによる不正アクセスも防止することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示すクライアント・サーバシステムのネットワークブロック図である。

【図2】ユーザが文書を読み込む時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図3】図2のフローチャートの続きである。

【図4】同じく図2のフローチャートの続きである。

【図5】ユーザが文書を変更する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図6】ユーザが文書を印刷する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図7】ユーザがユーザID／パスワード管理テーブルを表示する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図8】ユーザがユーザID／パスワード管理テーブルを変更する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図9】ユーザがユーザID／パスワード管理テーブルを印刷する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図10】サーバノードが持つユーザID／パスワード管理テーブルの一例である。

【図11】サーバノードが持つ文書のアクセス権管理テーブルの一例である。

【図12】サーバノードが持つユーザID／パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブルの一例である。

【図13】サーバノードが持つ文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブルの一例である。

【図14】図10のユーザID／パスワード管理テーブルと図11の文書アクセス権管理テーブルのつきあわせ結果を示すテーブルである。

【図15】クライアントノードの画面に表示される特定ユーザがアクセスできる文書一覧表の一例である。

【図16】図12のユーザID／パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブルにおける自ユーザと他ユーザのつきあわせ結果を示すテーブルの一例である。

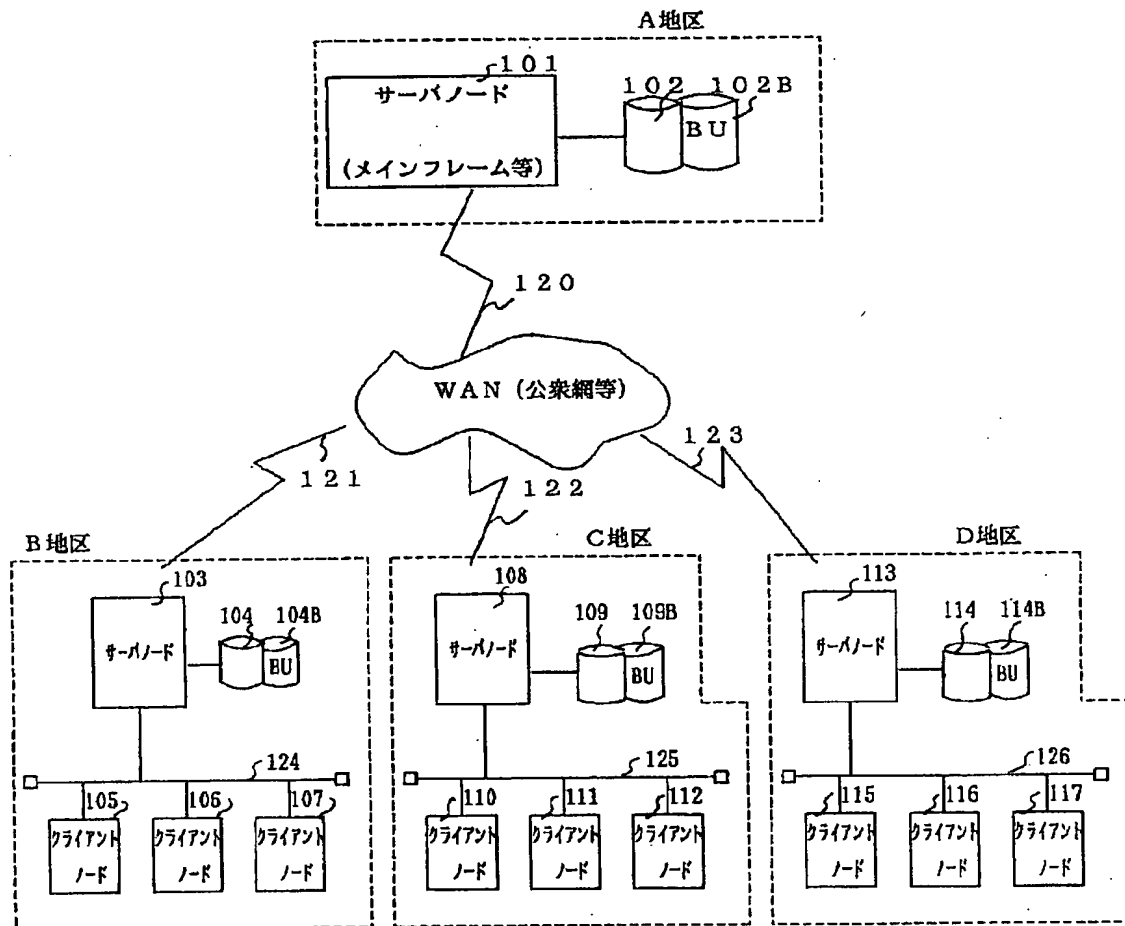
【図17】クライアントノードの画面に表示される特定ユーザがアクセスできるユーザID権利一覧表の一例である。

#### 【符号の説明】

101、103、108、113   サーバノード  
105、106、107、110、111、112、115、116、117   クライアントノード  
102、104、109、114   ファイル  
102B、104B、109B、114B   バックアップ用ファイル  
120、121、122、123   通信回線  
1000   ユーザID／パスワード管理テーブル  
1100   文書のアクセス権管理テーブル  
1200   ユーザIDパスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル  
1300   文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブル



【図1】



【図12】

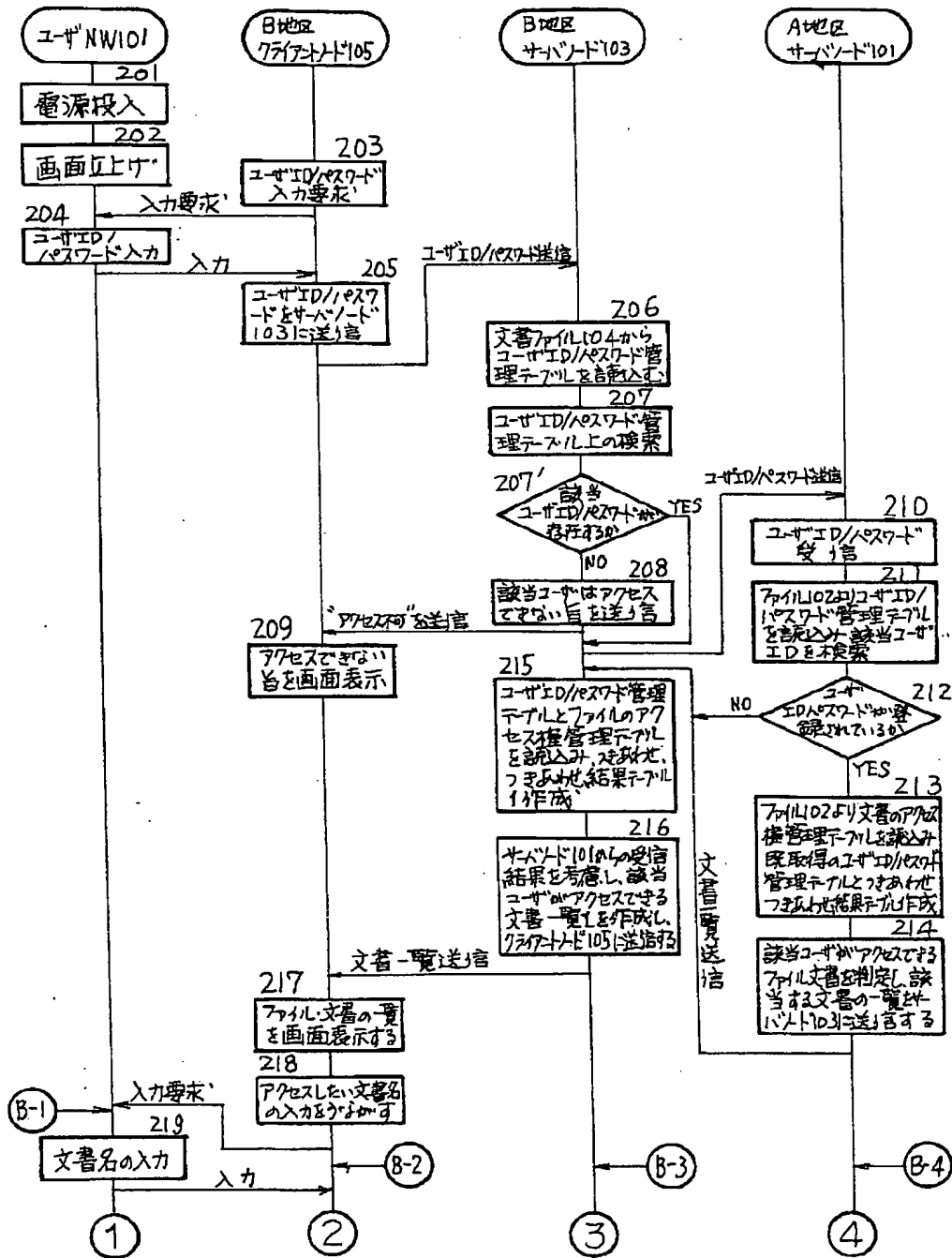
ユーザIDパスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル

1200～

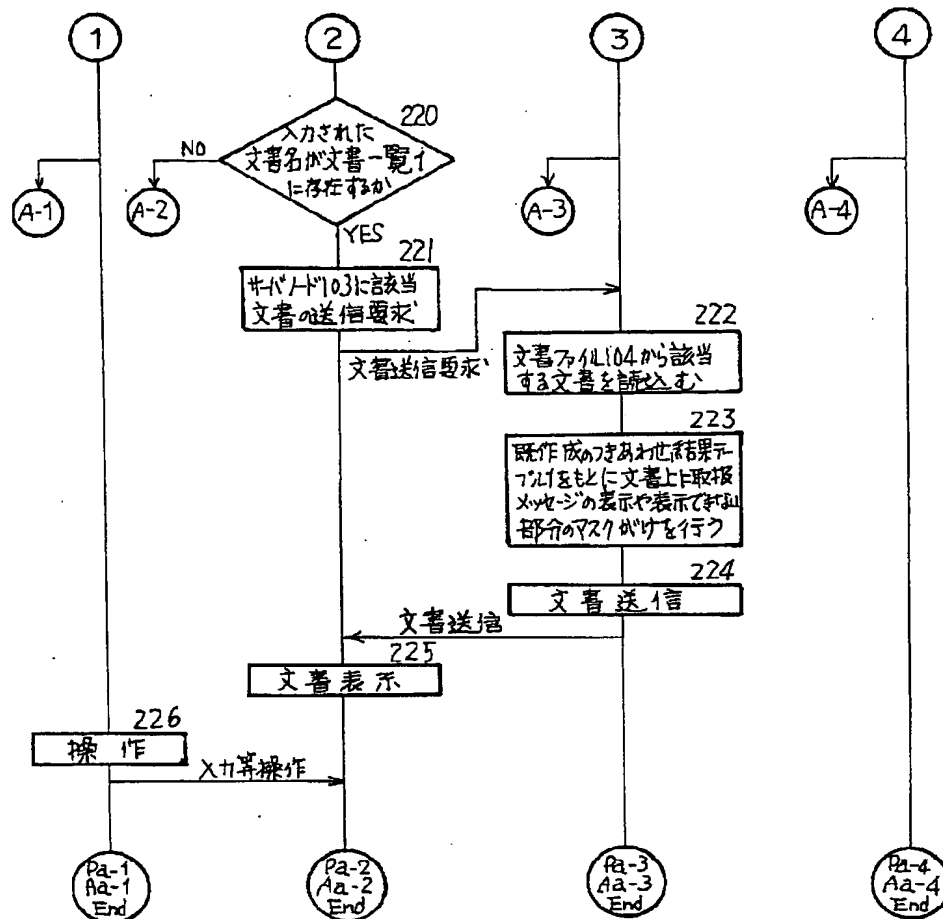
No	ユーザID	パスワード	表示権	変更権	印刷権
1	NW101	1129	Q2	Q2	Q2
2	OP110	1003	Q1	Q1	Q1
3	BS320	0325	Q3	Q3	Q3
4	OA510	1229	Q4	Q4	Q4
—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—

凡例 Q1 : P1レベルのアクセス権を扱える  
 Q2 : P2レベルのアクセス権を扱える  
 Q3 : P3レベルのアクセス権を扱える  
 Q4 : P4レベルのアクセス権を扱える

【図2】



【図3】



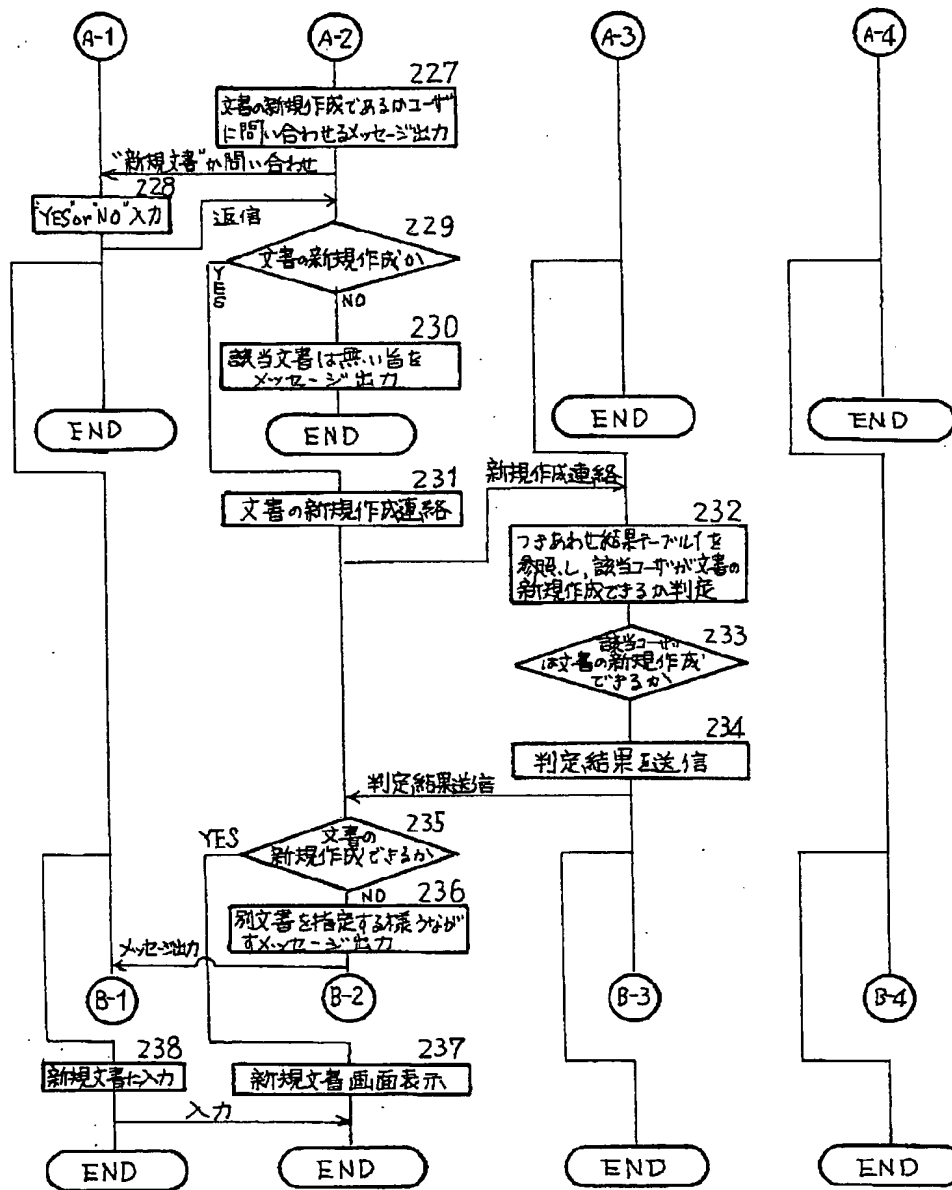
【図16】

つきあわせ結果テーブル2

相手ユーザ ユーザNW 101	表示権		変更権		印刷権	
		Q2		Q2		Q2
NW101/1129	Q2	○	Q2	○	Q2	○
OP110/1003	Q1	×	Q1	×	Q1	×
BS320/0325	Q3	○	Q3	○	Q3	○
OA510/1229	Q4	○	Q4	○	Q4	○

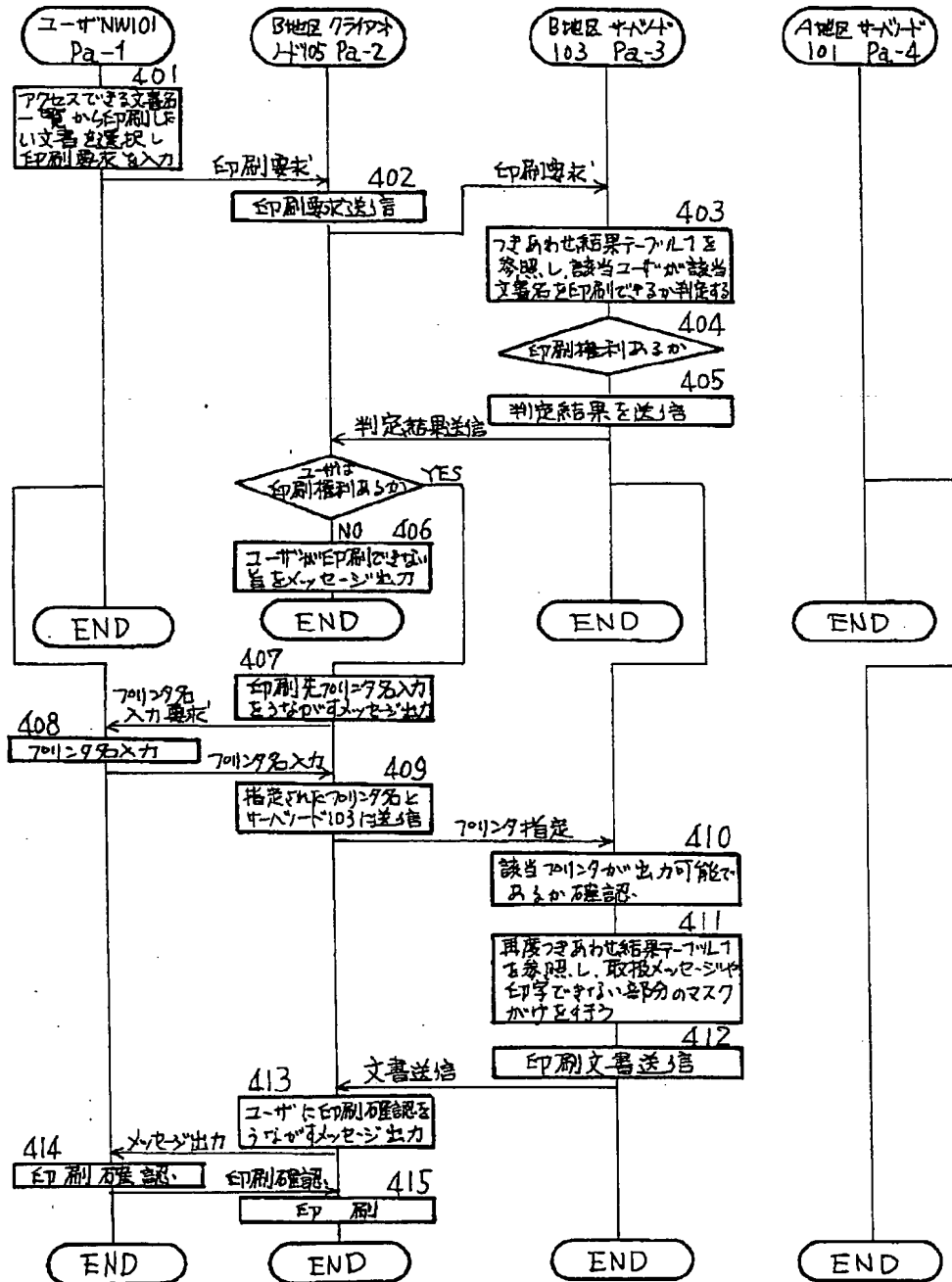
凡例      ○：アクセス可      ×：アクセス不可

【図4】

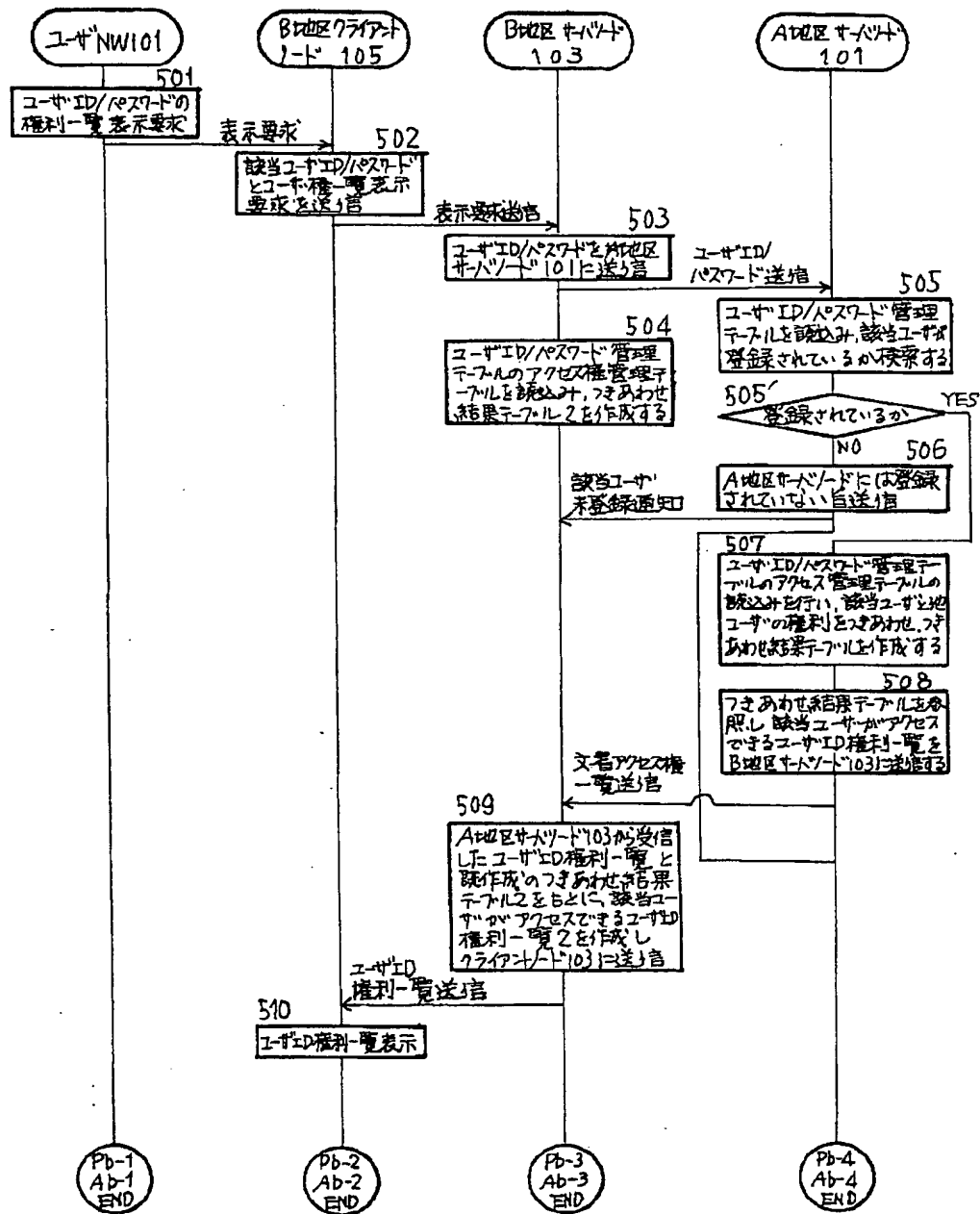


[illegible]

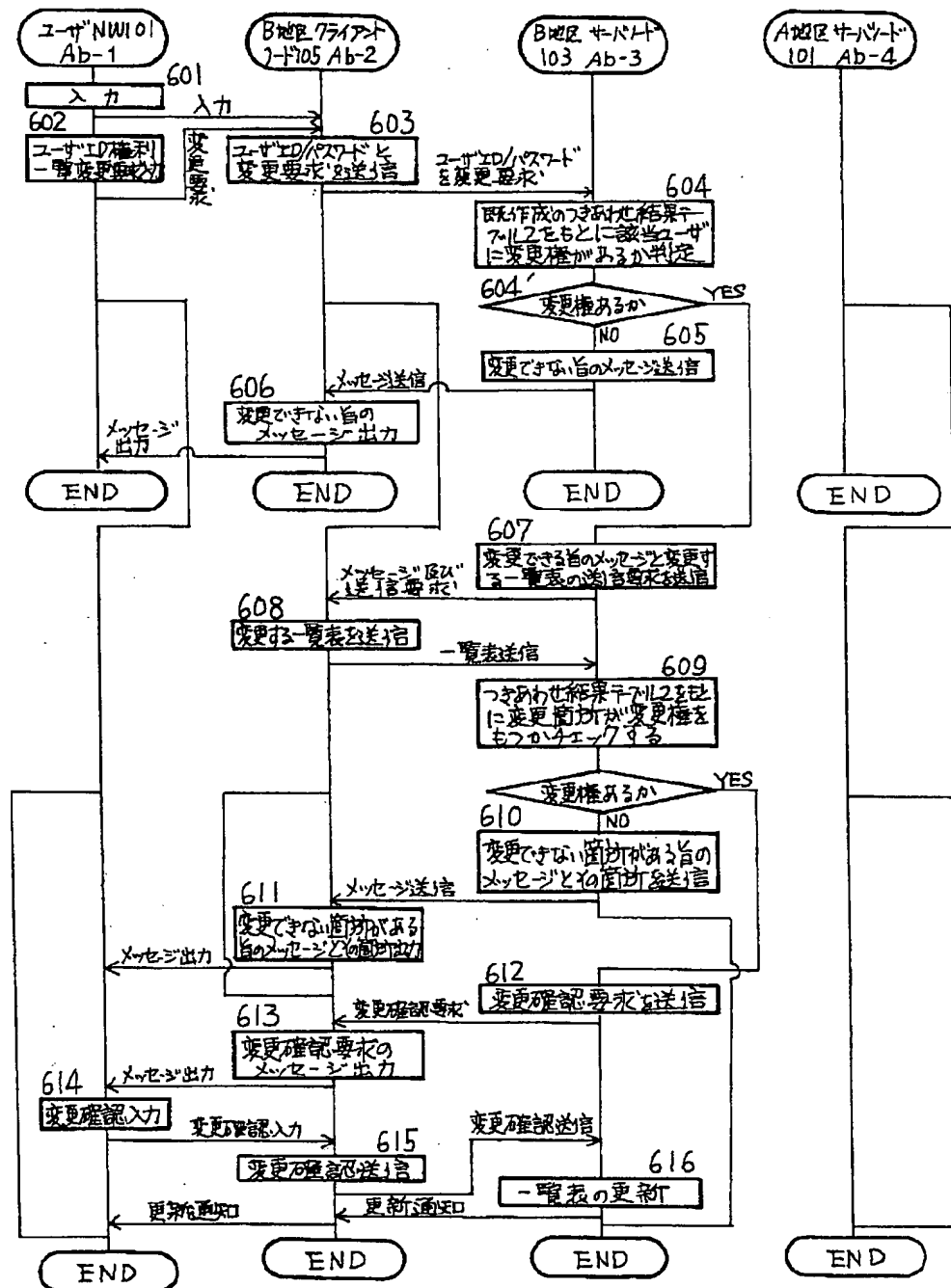
【図6】



【図7】

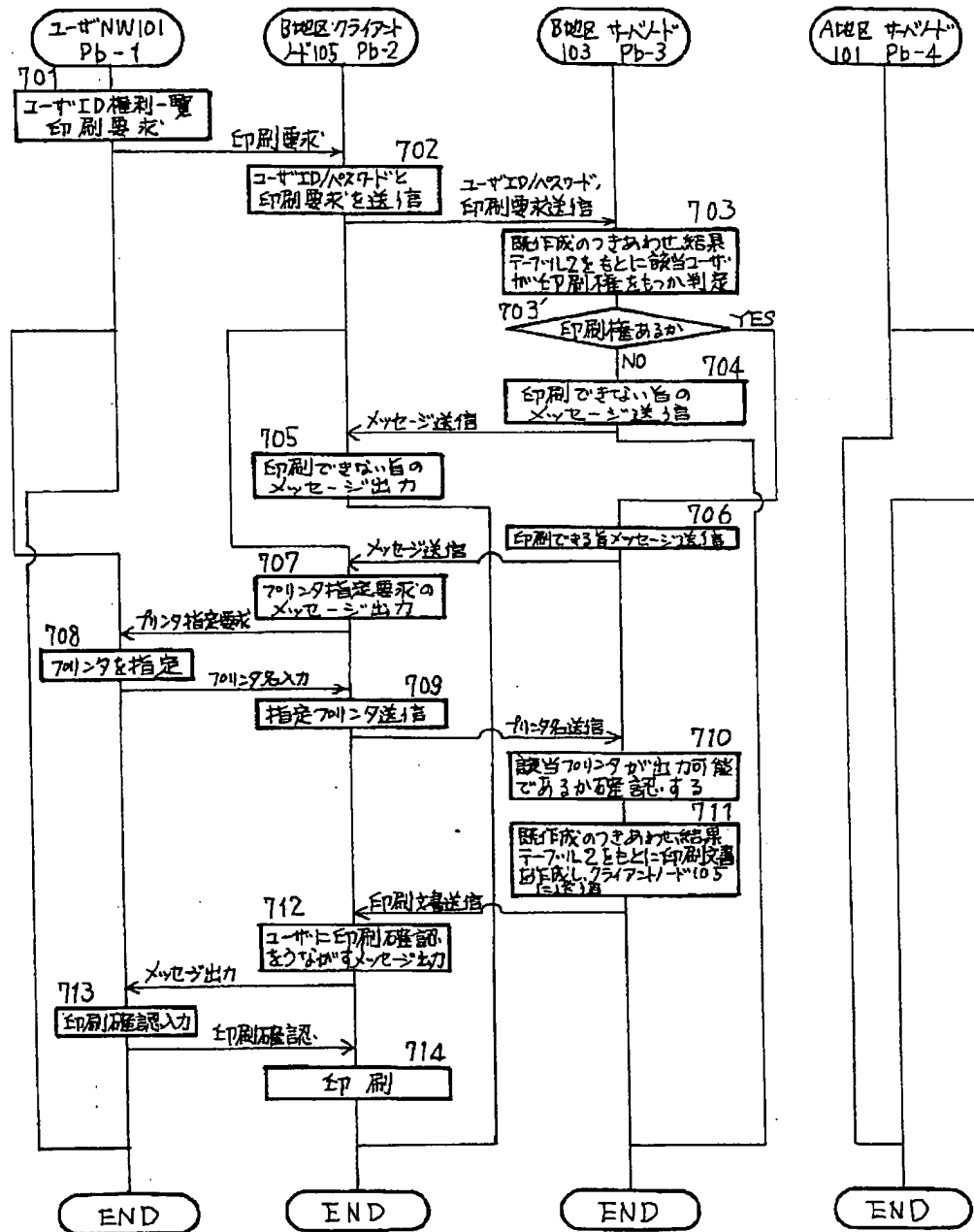


【図8】





【図9】



【図10】

ユーザID/パスワード管理テーブル

51000

No.	ユーザID	パスワード	読込み権	更新権	印刷権	登録日時/登録者	最新変更日時/変更者	備 考
1	NW101	1129	P2	P2	P2	91.11.13/NW101	91.12.1/OP110	
2	OP110	1003	P1	P1	P1	91.11.13/NW101	—	
3	BS320	0325	P3	P3	P3	91.11.13/NW101	—	
4	OA510	1229	P4	P4	P4	91.11.13/NW101	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	
—	—	—	—	—	—	—	—	

凡例 P1: 極秘文書もアクセスできる。

P2: 秘密文書はアクセスできる。

P3: 社外秘文書はアクセスできる。

P4: 規制無文書のみアクセスできる。

【図17】

ユーザNW101がアクセスできるユーザID権利一覧2

No.	ユーザID	パスワード	読込み権	更新権	印刷権
1	NW101	1129	P2	P2	P2
2	BS320	0325	P3	P3	P3
3	OA510	1229	P4	P4	P4

【図11】

文書のアクセス権管理テーブル

1100

No	ファイル名	文書名	ページ	文書、文、図名	読み権	更新権	印刷権	取扱表示	取扱印字	所有者	備考
1	LAN	CD105	1	図1	P1	P1	P1			サーバ 103	
				表1	P1	P1	P1				
				L5~L7	P1	P1	P1	A2	A2・B2		
				その他	P2	P2	P2				
			2	—	P2	P2	P2	A2・	A2・B2	サーバ103	
2	LAN	TR4	1	—	P4	P4	P4	—	—	サーバ103	
3	HIPANEI	PS400	—	—	P3	P3	P3	A3	A3・B2	サーバ101	
—											
—											
—											
—											

凡例 P1：極秘扱い P2：秘密扱い P3：社外秘扱い P4：規制無扱い

A1: 極 A2: ⑤ A3: 秘

B1: 関  
外  
係  
秘  
者 B2: 複  
写  
禁 B3: 取  
扱  
注  
意

【図13】

文書のアクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブル  
 ~1300

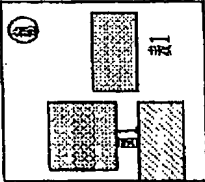
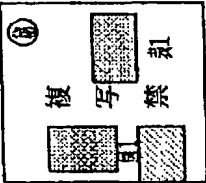


No	ファイル名	文書名	ページ	文節、文、図名	表示権	変更権	印刷権
1	LAN	CD105	1	図1	Q1	Q1	Q1
				表1	Q1	Q1	Q1
				L5~L7	Q2	Q2	Q2
				その他	Q3	Q3	Q3
			2	———	Q2	Q2	Q2
2	LAN	TR4	1	———	Q4	Q4	Q4
3	HIPANET	PS400	———	———	Q5	Q5	Q5
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—
—	—	—	—	—	—	—	—

凡例 Q1 : P1レベルのアクセス権 Q2 : P2レベルのアクセス権  
 Q3 : P3レベルのアクセス権 Q4 : P4レベルのアクセス権

【図14】

つきあわせ結果テーブル1

凡例 ○:アクセス可 ×:アクセス不可

ユーザ 文書名	読み込み権		書き込み権		印刷権		閲覧時/盤詰	91.11.13/NW101	閲覧時/複製	91.12.1/OS201
	P2	P1	P2	P1	P2	P1	P2	取扱注意	取扱印刷	所轄
L A N ・ C D 1 0 5	1ページ 図1	P1	×	P1	×	P1	×			サーバ 103
	1ページ 表1	P1	×	P1	×	P1	×			
	1ページ L5~L7	P1	×	P1	×	P1	×			
	1ページ その他	P2	○	P2	○	P2	○			
	2ページ	P2	○	P2	○	P2	○			
LAN TR4	1ページ	P4	○	P4	○	P4	○			サーバ 103
	——	P3	○	P3	○	P3	○			サーバ 101

## 【図15】

ユーザNW101がアクセスできる文書一覧1

No	ファイル名	文書名	ページ数	所有者	
1	LAN	CD105	2	サーバ103	
2	LAN	TR4	1	サーバ103	
3	HIPANET	——	1	サーバ101	